

(19) 世界知的所有権機関
国際事務局



(43) 国際公開日
2004年5月13日 (13.05.2004)

PCT

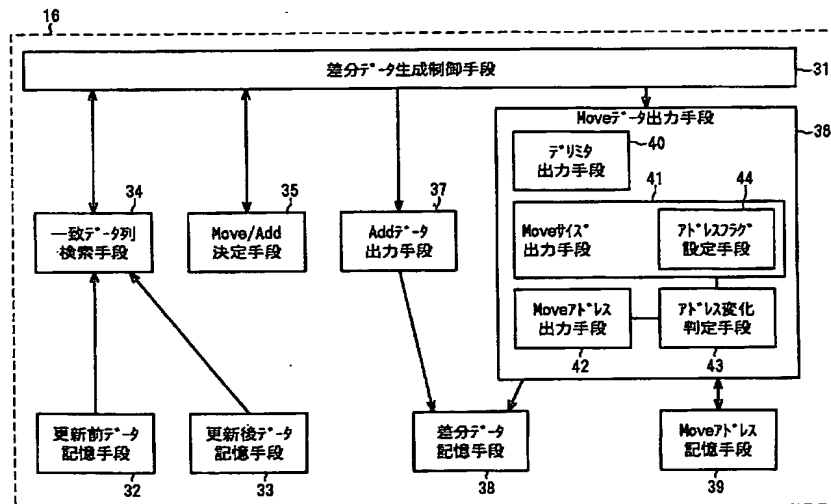
(10) 国際公開番号
WO 2004/040452 A1

- (51) 国際特許分類: G06F 12/00
- (21) 国際出願番号: PCT/JP2003/013793
- (22) 国際出願日: 2003年10月28日 (28.10.2003)
- (25) 国際出願の言語: 日本語
- (26) 国際公開の言語: 日本語
- (30) 優先権データ:
特願 2002-318391
2002年10月31日 (31.10.2002) JP
- (71) 出願人 (米国を除く全ての指定国について): 松下電器産業株式会社 (MATSUSHITA ELECTRIC INDUSTRIAL CO., LTD.) [JP/JP]; 〒571-8501 大阪府門真市大字門真 1006 番地 Osaka (JP).
- (72) 発明者; および
- (75) 発明者/出願人 (米国についてのみ): 飯田 顕太郎 (IIDA, Kentarou) [JP/JP]; 〒224-0054 神奈川県横浜市都筑区佐江戸町 749-1-208 Kanagawa (JP). 足立 貴之介 (ADACHI, Takanosuke) [JP/JP]; 〒224-0054 神奈川県横浜市都筑区佐江戸町 749-1-459 Kanagawa (JP). 田中 伸明 (TANAKA, Nobuaki) [JP/JP]; 〒221-0051 神奈川県川崎市中原区宮内 3-17-7-503 Kanagawa (JP).
- (74) 代理人: 小栗 昌平, 外 (OGURI, Shohei et al.); 〒107-6028 東京都港区赤坂一丁目 12 番 3 2 号 アーク森ビル 2 8 階 栄光特許事務所 Tokyo (JP).
- (81) 指定国 (国内): AE, AG, AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BY, BZ, CA, CH, CN, CO, CR, CU, CZ, DE, DK, DM, DZ, EC, EE, EG, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IN, IS, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MA, MD, MG, MK, MN, MW, MX, MZ, NI,

[続葉有]

(54) Title: DATA UPDATE SYSTEM, DIFFERENTIAL DATA CREATING DEVICE AND PROGRAM FOR DATA UPDATE SYSTEM, UPDATED FILE RESTORING DEVICE AND PROGRAM

(54) 発明の名称: データ更新システム、データ更新システムの差分データ生成装置及びプログラム、並びに更新後ファイル復元装置及びプログラム



31...DIFFERENTIAL DATA CREATION CONTROL MEANS
34...AGREEING DATA SEQUENCE SEARCHING MEANS
35...Move/Add DETERMINING MEANS
37...Add DATA OUTPUT MEANS
32...UNUPDATED DATA STORAGE MEANS
33...UPDATED DATA STORAGE MEANS
38...DIFFERENTIAL DATA STORAGE MEANS

38...Move DATA OUTPUT MEANS
40...DELIMITER OUTPUT MEANS
41...Move SIZE OUTPUT MEANS
44...ADDRESS FLAG SETTING MEANS
42...Move ADDRESS OUTPUT MEANS
43...ADDRESS CHANGE JUDGING MEANS
39...Move ADDRESS STORAGE MEANS

(57) Abstract: A data update system in which the amount of differential data used for data update is reduced. When differential data is created, Move/Add determining means (35) determines which is created, Move data or Add data. The Move data represents a Move instruction to move and copy

[続葉有]



NO, NZ, OM, PG, PH, PL, PT, RO, RU, SC, SD, SE, SG,
SK, SL, SY, TJ, TM, TN, TR, TT, TZ, UA, UG, US, UZ,
VC, VN, YU, ZA, ZM, ZW.

OAPI 特許 (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW,
ML, MR, NE, SN, TD, TG).

(84) 指定国 (広域): ARIPO 特許 (GH, GM, KE, LS, MW, MZ,
SD, SL, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), ユーラシア特許 (AM,
AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), ヨーロッパ特許
(AT, BE, BG, CH, CY, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, FR, GB,
GR, HU, IE, IT, LU, MC, NL, PT, RO, SE, SI, SK, TR),

添付公開書類:

— 国際調査報告書

2文字コード及び他の略語については、定期発行される
各PCTガゼットの巻頭に掲載されている「コードと略語
のガイダンスノート」を参照。

data from an unupdated file to an updated file, and the Add data represents an Add instruction to add data and copy it. For the determination, agreeing data sequence searching means (34) searches for data in the unupdated file agreeing with that in the updated file. When the length of data sequence to be copied is 5 byte or more, Move data output means (36) outputs the data sequence as Move data; contrarily when the length is 4 byte or less, Add data output means (37) outputs it as Add data. By combining the Move data with the Add data, differential data is created. The Move size and Move address of the Move data are expressed by using variable length bits. Thus, the amount of differential data is reduced.

(57) 要約: 本発明の課題は、データ更新システムにおいて、データ更新に用いる差分データのデータ量を削減することである。差分データの生成時に、Move/Add決定手段(35)によって、更新前ファイルから更新後ファイルへ移動してコピーするMove命令を表すMoveデータと、データを追加してコピーするAdd命令を表すAddデータとのいずれを生成するかを決定する。この際、一致データ列検索手段(34)で更新前ファイルと更新後ファイルとで一致するデータを検索し、コピーすべきデータ列の長さが5バイト以上の場合にはMoveデータ出力手段(36)よりMoveデータとして出力し、4バイト以下の場合にはAddデータ出力手段(37)よりAddデータとして出力して、これらのMoveデータとAddデータとを組み合わせた差分データを生成する。また、MoveデータのMoveサイズ及びMoveアドレスは可変長ビットにより表現する。これにより、差分データのデータ量を小さくする。

明 細 書

データ更新システム、データ更新システムの差分データ生成装置及びプログラム、並びに更新後ファイル復元装置及びプログラム

5

<技術分野>

本発明は、一つのバージョンのデータを別のバージョンのデータに更新するためのデータ更新システム、データ更新システムの差分データ生成装置及びプログラム、並びに更新後ファイル復元装置及びプログラムに関する。

10

<背景技術>

パーソナルコンピュータ、携帯情報端末（PDA）、携帯電話機など、所定のプログラムに基づくプロセッサの動作によって装置動作の少なくとも一部を実行する端末装置では、プログラムの改良などのために、対象のプログラムを含むデータのバージョンを更新する、いわゆるバージョンアップが行われることがある。このようなデータのバージョン更新時には、フラッシュROM、ハードディスクなどの書換可能な記録媒体に記録された更新前のソフトウェア等のデータ（以下、更新前ファイルと称する）が、他のバージョン（一般には新しいバージョン）のソフトウェア等のデータ（以下、更新後ファイルと称する）に書き換えられる。この場合、単純に更新前ファイルを更新後ファイルに置き換えることもできるが、更新前ファイルと更新後ファイルとの差分データを生成し、この差分データをを基に更新前ファイルから更新後ファイルを生成して書き換えることも従来より多く行われている。

15

20

25

従来の差分データ生成方法の一例を図24及び図25を参照して説明する。図24は従来の差分データ生成部の機能構成を示すブロック図、図25は従来の差分データ生成手順を示すフローチャートである。ここでは、Walter F. Tichyが提案したBlock-Moveアルゴリズムを用いた差分データ生成方法を示す。この方法は、更新前ファイルのデータと更新後ファイルのデータとを比較して一致するデータ列を検索し、一致するデータ列はそのまま更新前ファイルから更新後ファイ

ルへMoveデータとして移動するようにしてコピーし、一致しないデータ列は新たなデータ列をAddデータとして追加して書き込むことで、差分データを生成するものである（非特許文献1参照）。

- 差分データ生成部は、差分データを生成する各手順の制御を司る差分データ生成制御手段501、更新前ファイルのデータを記憶する更新前データ記憶手段502、更新後ファイルのデータを記憶する更新後データ記憶手段503、更新前ファイルと更新後ファイルとで一致するデータ列を検索する一致データ列検索手段504を備えている。また、更新前後で一致するデータ列をMoveデータとして出力するMoveデータ出力手段505、更新前後で一致しないデータ列をAddデータとして出力するAddデータ出力手段506、MoveデータとAddデータとを組み合わせた差分データを記憶する差分データ記憶手段507を備えている。Moveデータ出力手段505は、AddデータとMoveデータとの区切りを示す区切り子（デリミタ）を出力するデリミタ出力手段511、Moveデータのサイズを出力するMoveサイズ出力手段512、Moveデータが位置する更新前ファイル及び更新後ファイル上のアドレスを出力するMoveアドレス出力手段513を備えている。

- この従来例では、まず一致データ列検索手段504によって、更新前データ記憶手段502に記憶された更新前ファイルと更新後データ記憶手段503に記憶された更新後ファイルのデータ列を参照し、更新前ファイルの中から更新後ファイルのデータ列と一致するデータ列を先頭から検索する（ステップS501）。そして、一致するデータ列があるか否かによって処理手順を分岐し（ステップS502）、一致するデータ列がある場合はMoveデータ出力手段505によって以降のMoveデータ出力手順を実行する。

- Moveデータとしては、まずデリミタ出力手段511によって、以降のデータがMoveデータであることを示す所定のデータからなるデリミタを出力し（ステップS503）、次にMoveサイズ出力手段512によって、Moveデータのサイズとして一致するデータ列のサイズを出力し（ステップS504）、続いてMoveアドレス出力手段513によって、Moveデータのアドレスとして一致するデータ列の更新前ファイル及び更新後ファイル上でのアドレスを出力する（ステップS505）。このように一致するデータ列のサイズとアドレスとを用いることによって、

更新前ファイルから更新後ファイルへコピーするデータ列を指定することができる。

ステップS 5 0 2において一致するデータ列が無い場合は、Addデータ出力手段5 0 6によってそのデータ列をAddデータとして出力する（ステップS 5 0 6）。

- 5 そして、全データについて処理が終了したかを判断し（ステップS 5 0 7）、終了していない場合はステップS 5 0 1に戻り、更新後ファイルの終端まで全データ分の処理が終了するまでステップS 5 0 1～S 5 0 6の処理を繰り返す。以上の手順により、更新前ファイルと更新後ファイルとの差分を表す差分データが生成され、差分データ記憶手段5 0 7に記憶される。

10 （非特許文献1）

Walter F. Tichy, 「The String-to-String Correction Problem with Block Moves」, ACM Transactions on Computer Systems, ACM (Association for Computing Machinery), 1984年11月, 第2巻, 第4号, p. 309-321

- 15 プログラム等を含むファイルのデータを更新するために、更新前ファイルと更新後ファイルとの差分データを用いることによって、更新のために必要なデータ容量を削減することができる。このとき、差分データを更新対象の端末装置に転送し、この端末装置において更新前ファイルと差分データとから更新後ファイルを復元することによって、更新の際に転送するデータ量を小さくできる。この差分データは上記従来例のような方法によって生成することが可能である。

- 20 しかしながら、大がかりなプログラム変更等によって多量のデータ変更が発生した場合は、差分データであってもデータサイズが巨大化し、差分データをネットワーク等の通信回線を介して転送する場合に通信回線における負荷（トラフィック）が増大したり、端末装置の演算回路等における負荷が増大してしまう。これにより、差分データの転送や更新後データへの書き換えに長い時間がかかったり、通信回線のコストが増加するなどの問題点が生じることがあった。特に無線
- 25 通信による移動体通信システムを用いてデータの更新を行う場合などは、通信回線の容量や端末装置のメモリの容量などに制約が多いため、差分データについてさらなるデータ量の削減が求められている。

本発明は、上記課題を解決するためになされたもので、その目的は、データ更新に用いる差分データのデータ量を削減することが可能なデータ更新システム、データ更新システムの差分データ生成装置及びプログラム、並びに更新後ファイル復元装置及びプログラムを提供することにある。

5

<発明の開示>

本発明は、第1に、複数のバージョンのデータを持ち、1つのバージョンのデータである更新前ファイルと他のもう1つのバージョンのデータである更新後ファイルとの差を示す差分データを生成する差分データ生成手段と、前記差分データを転送する通信手段と、前記差分データを受信し、すでに保持している更新前ファイルと受信した前記差分データとを元に更新後ファイルを復元する更新後ファイル復元手段とを有するデータ更新システムであって、前記差分データとして、前記更新前ファイルの一部、あるいは全部からデータを移動してコピーすることを意味する0個、1個、あるいは複数のMove命令を表すMoveデータと、当該差分データ中のデータを追加してコピーすることを意味する0個、1個、あるいは複数のAdd命令を表すAddデータとを有して構成される差分データを用いたデータ更新システムを提供する。

また、第2に、前記第1の構成において、前記差分データにおいて、前記Moveデータの長さが所定の閾値未満となる場合はMoveデータではなくAddデータによって構成したものとする。

また、第3に、前記第1の構成において、前記差分データにおいて、前記Moveデータは、コピーを行うデータ列の長さを表すデータ長情報と、コピーを行うデータ列の位置を表すアドレス情報とを有し、前記データ長情報と前記アドレス情報の少なくとも一方を可変ビット長で構成したものとする。

また、第4に、前記第1の構成において、前記差分データにおいて、前記Moveデータは、コピーを行うデータ列の長さを表すデータ長情報と、コピーを行うデータ列の位置を表すアドレス情報とを有し、前記アドレス情報として前記データ列の移動のための相対アドレスを用い、同一の相対アドレス値が複数のMoveデー

タにおいて現れる場合に該当する 1 つまたは複数の相対アドレス値を 1 つまたは複数のビットで表現するように構成したものとする。

本発明は、第 5 に、1 つのバージョンのデータである更新前ファイルと他のもう 1 つのバージョンのデータである更新後ファイルとの差を示す差分データを生成し、前記差分データを通信手段を介して他所へ転送し、転送先で保持している更新前ファイルと前記差分データとを元に更新後ファイルを復元するデータ更新システムにおける差分データ生成装置であって、前記更新後ファイル中のデータ列と一致するデータ列を前記更新前ファイルから検索する一致データ列検索手段と、前記検索結果に基づき、前記差分データとして、前記更新前ファイルの一部、あるいは全部から一致するデータ列を前記更新後ファイルへ移動してコピーすることを意味する Move 命令を表す Move データと、当該差分データ中のデータ列を前記更新後ファイルへ追加してコピーすることを意味する Add 命令を表す Add データとのいずれを生成するかを決定する Move/Add 決定手段と、前記 Move データを出力する Move データ出力手段と、前記 Add データを出力する Add データ出力手段とを備え、0 個、1 個、あるいは複数の前記 Move データと 0 個、1 個、あるいは複数の前記 Add データとを有して構成される差分データを生成する差分データ生成装置を提供する。

また、第 6 に、前記第 5 の構成において、前記 Move データ出力手段は、前記 Move データの開始を示す特定のデータからなる区切り子を出力する区切り子出力手段を備え、前記区切り子の後に前記 Move 命令を表現するデータを出力するものとする。

また、第 7 に、前記第 5 の構成において、前記 Add データ出力手段は、前記 Add データ中に前記区切り子として用いられる特定のデータが存在する場合に、このデータに続けて区切り子ではないことを示す特定のデータを出力するものとする。

また、第 8 に、前記第 5 の構成において、前記 Move/Add 決定手段は、前記一致するデータ列の長さが所定の閾値以上となる場合は前記 Move データ出力手段より Move データとして出力し、前記一致するデータ列の長さが所定の閾値未満となる

場合は前記Addデータ出力手段よりAddデータとして出力するように決定するものとする。

また、第9に、前記第8の構成において、前記Move/Add決定手段における閾値として、32ビットCPUを用いた計算システムにおけるプログラム及びデータを転送するデータ更新システムに用いる場合に、閾値を5バイトとするものとする。

また、第10に、前記第8の構成において、前記Move/Add決定手段における閾値として、1つのバージョンの更新前ファイルと1つのバージョンの更新後ファイルとの間の差分データを生成する際に、異なる複数の閾値を用いて差分データ生成を実行し、大きさが最小となった場合の差分データを採用するものとする。

また、第11に、前記第5の構成において、前記Move/Add決定手段は、前記一致するデータ列について、前記Moveデータで表現した場合と前記Addデータで表現した場合とにおける差分データの大きさを比較し、より小さくなる方に決定するものとする。

また、第12に、前記第5の構成において、前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータの先頭バイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるデータ長継続フラグを設け、前記データ長継続フラグが所定の状態1を取っている場合は当該バイトまたはワードにおける情報のみによって前記更新前ファイルよりコピーを行うデータ列の長さを表現し、前記データ長継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイトまたはワードにおいて前記データ列の長さを表現する情報が継続することとしたデータ長情報を出力するものとする。

また、第13に、前記第12の構成において、前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータの2番目以降のバイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるデータ長継続フラグを設け、前記データ長継続フラグが所定の状態1を取っている場合は前記Moveデータの先頭バイトまたはワードから当該バイトまたはワードまでにおける情報によって前記更新前ファイルよりコピーを行うデータ列の長さを表現し、前記データ長継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数の

バイトまたはワードにおいて前記データ列の長さを表現する情報が継続することとしたデータ長情報を出力するものとする。

- また、第 1 4 に、前記第 5 の構成において、前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータにおいて、前記更新前ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の移動のための位置を表す情報として、前記更新前ファイルと前記更新後ファイルの少なくとも一方における絶対アドレスを用いたアドレス情報を出力するものとする。

- また、第 1 5 に、前記第 5 の構成において、前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータにおいて、前記更新前ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の移動のための位置を表す情報として、前記更新前ファイルにおける前記データ列の位置と前記更新後ファイルにおける前記データ列の位置との差を示す相対アドレスを用いたアドレス情報を出力するものとする。

- また、第 1 6 に、前記第 5 の構成において、前記Moveデータ出力手段及び前記Addデータ出力手段は、前記更新後ファイルにおけるデータ列の順番に沿ってMoveデータ及びAddデータを生成出力するものとし、前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータにおいて、前記更新前ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の移動のための位置を表す情報として、前記更新前ファイルにおける当該データ列の先頭位置と前記更新後ファイルにおける復元済みのデータのサイズとの差を示す相対アドレスを用いたアドレス情報を出力するものとする。

- また、第 1 7 に、前記第 1 5 または 1 6 の構成において、前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータ中の前記相対アドレスによるアドレス情報のデータ列の先頭バイトまたはワードにおいて 1 つあるいは複数のビットからなるアドレス継続フラグを設け、前記アドレス継続フラグが所定の状態 1 を取っている場合は当該バイトまたはワードにおける情報のみによって前記相対アドレスを表現し、前記アドレス継続フラグが前記状態 1 とは異なる所定の状態 2 を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある 1 つまたは複数のバイトまたはワードにおいて前記相対アドレスを表現する情報が継続することとしたアドレス情報を出力するものとする。

また、第 18 に、前記第 17 の構成において、前記 Move データ出力手段は、前記 Move データ中の前記相対アドレスによるアドレス情報のデータ列の 2 番目以降のバイトまたはワードにおいて 1 つあるいは複数のビットからなるアドレス継続フラグを設け、前記アドレス継続フラグが所定の状態 1 を取っている場合は前記

5 アドレス情報のデータ列の先頭バイトまたはワードから当該バイトまたはワードまでにおける情報によって前記相対アドレスを表現し、前記アドレス継続フラグが前記状態 1 とは異なる所定の状態 2 を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある 1 つまたは複数のバイトまたはワードにおいて前記相対アドレスを表現する情報が継続することとしたアドレス情報を出力するものとする。

10 また、第 19 に、前記第 15 または 16 の構成において、前記 Move データ出力手段は、前記 Move データのアドレス情報において、同一の相対アドレス値が複数の Move データにおいて現れる場合に、該当する 1 つまたは複数の相対アドレス値については前記 Move データの先頭バイトまたはワードにおいて 1 つあるいは複数のビットで表現することとする。

15 また、第 20 に、前記第 5 の構成において、前記 Move データ出力手段は、前記 Move データにおいて、前記更新前ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の位置を表す情報として、前記更新前ファイルにおける前記データ列の位置と前記更新後ファイルにおける前記データ列の位置との差、または前記更新前ファイルにおける前記データ列の先頭位置と前記更新後ファイルにおける復

20 元済みのデータのサイズとの差を示す相対アドレスを用いたアドレス情報を出力するものとし、前記 Move データ中において 1 つあるいは複数のビットからなるアドレス変化フラグを設け、前記アドレス変化フラグが所定の状態 1 を取っている場合は前記データ列の長さを表現するデータ長情報の後に前記相対アドレスによるアドレス情報を出力し、前記アドレス変化フラグが前記状態 1 とは異なる所定

25 の状態 2 を取っている場合は前回の Move データにおける相対アドレスと今回の Move データにおける相対アドレスとが同一であるとして前記相対アドレスを表現する情報を省略するものとする。

また、第 21 に、前記第 15, 16, 20 のいずれかの構成において、前記 Move データ出力手段は、前記 Move データのアドレス情報における相対アドレスを、前回の Move データにおける相対アドレスからの変化量により表現することとする。

5 本発明は、第 22 に、前記第 5 ~ 21 のいずれかの構成のデータ更新システムの差分データ生成装置における各手段の機能をコンピュータにより実現するための差分データ生成プログラムを提供する。

10 本発明は、第 23 に、1つのバージョンのデータである更新前ファイルと他のもう1つのバージョンのデータである更新後ファイルとの差を示す差分データを受信し、自装置で保持している更新前ファイルと前記差分データとを元に更新後
15 ファイルを復元するデータ更新システムにおける更新後ファイル復元装置であって、前記差分データが、前記更新前ファイルの一部、あるいは全部から一致するデータ列を前記更新後ファイルへ移動してコピーすることを意味する Move 命令を表す Move データと、当該差分データ中のデータ列を前記更新後ファイルへ追加してコピーすることを意味する Add 命令を表す Add データとのいずれであるかを判定
20 する Move/Add 判定手段と、前記 Move データに対応するデータ列を出力する Move データ復元手段と、前記 Add データに対応するデータ列を出力する Add データ復元手段とを備え、前記差分データより更新後ファイルを生成する更新後ファイル復元装置を提供する。

20 また、第 24 に、前記第 23 の構成において、前記 Move/Add 判定手段は、前記差分データにおいて、特定のデータからなる区切り子の後に設けられた Move 命令を表現するデータを Move データとし、前記差分データの先頭または前回の Move データの終端から前記区切り子が出現するまでに設けられた Add 命令を表現するデータを Add データとして区別するものとする。

25 また、第 25 に、前記第 24 の構成において、前記 Move/Add 判定手段は、前記差分データにおいて、前記区切り子がデータ列中に現れ、かつ前記区切り子に続くデータが特定のものである場合は、前記区切り子ではなく、前記 Add データ中に存在する区切り子として用いられたデータそのものであるとする。

また、第 26 に、前記第 23 の構成において、前記 Move データ復元手段は、前記 Move データに設けられるデータ長情報を判別して前記更新前ファイルより前記

更新後ファイルへコピーを行うデータ列の長さを決定するものであり、前記Moveデータの先頭バイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるデータ長継続フラグを検出し、前記データ長継続フラグが所定の状態1を取っている場合は当該バイトまたはワードにおける情報よりデータ長情報を判別して前記

5 コピーを行うデータ列の長さを決定し、前記データ長継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイトまたはワードにおいても前記データ長情報が継続するものと判定することとする。

また、第27に、前記第26の構成において、前記Moveデータ復元手段は、前

10 記Moveデータの2番目以降のバイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるデータ長継続フラグを検出し、前記データ長継続フラグが所定の状態1を取っている場合は前記Moveデータの先頭バイトまたはワードから当該バイトまたはワードまでにおける情報よりデータ長情報を判別して前記コピーを行うデータ列の長さを決定し、前記データ長継続フラグが前記状態1とは異なる所定

15 の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイトまたはワードにおいても前記データ長情報が継続するものと判定することとする。

また、第28に、前記第23の構成において、前記Moveデータ復元手段は、前記Moveデータに設けられるアドレス情報を判別して前記更新前ファイルより前記

20 更新後ファイルへコピーを行うデータ列の移動のための位置を決定するものであり、前記アドレス情報として、前記更新前ファイルにおける前記データ列の位置と前記更新後ファイルにおける前記データ列の位置との差、または前記更新前ファイルにおける前記データ列の先頭位置と前記更新後ファイルにおける復元済みのデータのサイズとの差を示す相対アドレスにより表現されたアドレス情報を判

25 別するものとする。

また、第29に、前記第28の構成において、前記Moveデータ復元手段は、前記Moveデータ中の前記相対アドレスによるアドレス情報のデータ列の先頭バイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるアドレス継続フラグを検出し、前記アドレス継続フラグが所定の状態1を取っている場合は当該バイト

またはワードにおける情報より前記相対アドレスのアドレス情報を判別して前記コピーを行うデータ列の位置を決定し、前記アドレス継続フラグが前記状態 1 とは異なる所定の状態 2 を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある 1 つまたは複数のバイトまたはワードにおいても前記アドレス情報が継続するものと判定することとする。

5 また、第 30 に、前記第 29 の構成において、前記 Move データ復元手段は、前記 Move データ中の前記相対アドレスによるアドレス情報のデータ列の 2 番目以降のバイトまたはワードにおいて 1 つあるいは複数のビットからなるアドレス継続フラグを検出し、前記アドレス継続フラグが所定の状態 1 を取っている場合は前記
10 前記アドレス情報のデータ列の先頭バイトまたはワードから当該バイトまたはワードにおける情報より前記相対アドレスのアドレス情報を判別して前記コピーを行うデータ列の位置を決定し、前記アドレス継続フラグが前記状態 1 とは異なる所定の状態 2 を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある 1 つまたは複数のバイトまたはワードにおいても前記アドレス情報が継続するものと判定することとする。

15 また、第 31 に、前記第 28 の構成において、前記 Move データ復元手段は、前記 Move データ中において 1 つあるいは複数のビットで表現されたアドレス情報を判別し、このアドレス情報に該当する 1 つまたは複数の相対アドレス値については同一の相対アドレス値として前記コピーを行うデータ列の位置を決定するもの
20 とする。

 また、第 32 に、前記第 28 の構成において、前記 Move データ復元手段は、前記 Move データ中において 1 つあるいは複数のビットからなるアドレス変化フラグを検出し、前記アドレス変化フラグが所定の状態 1 を取っている場合は前記コピーを行うデータ列の長さを表すデータ長情報の後に設けられる前記相対アドレス
25 によるアドレス情報を判別し、前記アドレス変化フラグが前記状態 1 とは異なる所定の状態 2 を取っている場合は前回の Move データにおける相対アドレスと同一の相対アドレスを用いて前記コピーを行うデータ列の位置を決定するものとする。

本発明は、第 3 3 に、前記第 2 3 ～ 3 2 のいずれかの構成のデータ更新システムの更新後ファイル復元装置における各手段の機能をコンピュータにより実現するための更新後ファイル復元プログラムを提供する。

- 上記構成によれば、差分データ生成時のMoveデータとAddデータのいずれを生成するかの閾値の設定、Moveデータにおけるサイズとアドレスの可変ビット長表現、Moveデータにおいて同一のアドレスが存在する場合のアドレス情報の省略などによって、差分データのデータ量を削減することが可能となる。これにより、データを転送する通信手段における負荷、及びデータを処理する装置の演算回路等における負荷やメモリ消費量などを軽減することが可能となる。

10

<図面の簡単な説明>

図 1 は、本発明の一実施形態に係るデータ更新システムの機能構成を示すブロック図であり、

- 図 2 は、本発明の一実施形態における差分データの生成方法の概略を示す説明図であり、

- 図 3 は、本発明の一実施形態における更新後ファイルの復元方法の概略を示す説明図であり、

図 4 は、本実施形態において用いる差分データにおけるMoveデータのフォーマットの一例を示す説明図であり、

- 図 5 は、図 4 のMoveデータにおけるサイズフィールドのフォーマットの一例を示す説明図であり、

図 6 は、図 4 のMoveデータにおけるサイズフィールドの具体例を示す説明図であり、

- 図 7 は、図 4 のMoveデータにおけるアドレスフィールドのフォーマットの一例を示す説明図であり、

図 8 は、図 4 のMoveデータにおけるアドレスフィールドの具体例を示す説明図であり、

図 9 は、本実施形態に係る差分データ生成手順によってサンプルデータの差分データを生成した結果を示すグラフであり、

図 1 0 は、本発明の一実施形態に係る差分データ生成装置における差分データ生成部の機能構成を示すブロック図であり、

図 1 1 は、本発明の一実施形態に係る携帯端末装置における更新後ファイル復元部の機能構成を示すブロック図であり、

- 5 図 1 2 は、本実施形態に係る差分データ生成手順の概要を示すフローチャートであり、

図 1 3 は、本実施形態に係る差分データ生成手順の全体を示すフローチャートであり、

- 10 図 1 4 は、図 1 3 の差分データ生成処理におけるMoveデータとして出力する処理手順を示すフローチャートであり、

図 1 5 は、図 1 4 のMoveデータ出力処理におけるMoveサイズの1バイト目を出力する処理手順を示すフローチャートであり、

図 1 6 は、図 1 4 のMoveデータ出力処理におけるMoveサイズの2バイト目以降を出力する処理手順を示すフローチャートであり、

- 15 図 1 7 は、図 1 4 のMoveデータ出力処理におけるMoveアドレスの1バイト目を出力する処理手順を示すフローチャートであり、

図 1 8 は、図 1 4 のMoveデータ出力処理におけるMoveアドレスの2バイト目以降を出力する処理手順を示すフローチャートであり、

- 20 図 1 9 は、図 1 3 の差分データ生成におけるAddデータとして出力する処理手順を示すフローチャートであり、

図 2 0 は、本実施形態に係る更新後ファイル復元手順の全体を示すフローチャートであり、

図 2 1 は、図 2 0 の更新後ファイル復元処理におけるMove操作による復元処理手順を示すフローチャートであり、

- 25 図 2 2 は、図 2 1 のMove操作による復元処理におけるMoveサイズ判定処理手順を示すフローチャートであり、

図 2 3 は、図 2 1 のMove操作による復元処理におけるMoveアドレス判定処理手順を示すフローチャートであり、

図 2 4 は、従来の差分データ生成部の機能構成を示すブロック図であり、

図 2 5 は、従来の差分データ生成手順を示すフローチャートである。

なお、図中の符号、1 1 は差分データ生成装置、1 2 はサーバ、1 3 は無線通信網、1 4 は携帯端末装置、1 5 はデータベース、1 6 は差分データ生成部、1 7 は無線通信部、1 8 は制御部、1 9 は更新後ファイル復元部、2 0 はデータ格納部、3 1 は差分データ生成制御手段、3 2 は更新前データ記憶手段、3 3 は更新後データ記憶手段、3 4 は一致データ列検索手段、3 5 はMove/Add決定手段、3 6 はMoveデータ出力手段、3 7 はAddデータ出力手段、3 8 は差分データ記憶手段、3 9 はMoveアドレス記憶手段、4 0 はデリミタ出力手段、4 1 はMoveサイズ出力手段、4 2 はMoveアドレス出力手段、4 3 はアドレス変化判定手段、4 4 はアドレスフラグ設定手段、5 1 は更新後ファイル復元制御手段、5 2 は差分データ記憶手段、5 3 は更新前データ記憶手段、5 4 はMove/Add判定手段、5 5 はMoveデータ復元手段、5 6 はAddデータ復元手段、5 7 は更新後データ記憶手段、5 8 はMoveアドレス記憶手段、5 9 はMoveサイズ判定手段、6 0 はMoveアドレス判定手段、6 1 はアドレス変化判定手段である。

15

<発明を実施するための最良の形態>

以下、図面を参照して本発明の実施形態を説明する。

本実施形態では、データ更新システムの一例として、携帯電話機等の携帯端末装置に格納されている動作プログラム等を含むデータのバージョンを更新する場合の構成及び動作の例を説明する。本実施形態は、差分データを移動体通信システムの無線通信網を介して携帯端末装置へ転送することによって、通信回線経由で容易に携帯端末装置内のデータを更新可能にしたものである。

図 1 は本発明の一実施形態に係るデータ更新システムの機能構成を示すブロック図である。データ更新システムは、更新前ファイル及び更新後ファイルから差分データを生成する差分データ生成手段の機能を有する差分データ生成装置 1 1 と、差分データを転送するサーバ 1 2 と、サーバ 1 2 と無線通信網 1 3 を介して接続され前記差分データ及び更新前ファイルから更新後ファイルを復元する更新後ファイル復元手段の機能を有する携帯端末装置 1 4 とを備えて構成される。な

25

お本実施形態では、サーバ 1 2 及び無線通信網 1 3 等によって通信手段が構成される。

5 差分データ生成装置 1 1 は、更新前ファイル及び更新後ファイルとなる複数のバージョンのデータを格納したデータベース 1 5 と、データベース 1 5 に格納された更新前ファイルと更新後ファイルとから後述する手順により差分データを生成する差分データ生成部 1 6 とを有して構成される。サーバ 1 2 は、移動体通信システムにおいて各種データの配信などを行うために設けられるもので、対象となる携帯端末装置 1 4 へ差分データを送信するようになっている。

10 携帯端末装置 1 4 は、無線通信により各種データや音声信号等の送受信を行う無線通信部 1 7 と、各部の動作制御を行う制御部 1 8 と、転送された差分データと更新前ファイルとから後述する手順により更新後ファイルを復元して生成する更新後ファイル復元部 1 9 と、更新後ファイルを格納するフラッシュ ROM 等からなるデータ格納部 2 0 とを有して構成される。

15 上記構成のデータ更新システムにおいて、差分データ生成装置 1 1 により更新前ファイルと更新後ファイルとから差分データを生成し、この差分データをサーバ 1 2 より無線通信網 1 3 を介して携帯端末装置 1 4 に転送する。携帯端末装置 1 4 では、更新後ファイル復元部 1 9 によってサーバ 1 2 より転送された差分データと現在格納している更新前ファイルとから更新後ファイルを復元し、この更新後ファイルをデータ格納部 2 0 に格納する。これにより、携帯端末装置 1 4 を
20 使用者が使用している状態であっても、適当なタイミングで無線通信網 1 3 を介して差分データを転送することによって、容易に動作プログラム等のバージョンを更新することが可能となる。

ここで、本実施形態における差分データの生成、及び更新後ファイルの復元についての概要を説明する。図 2 は本実施形態における差分データの生成方法の概
25 略を示す説明図である。差分データの生成時には、図 2 (A) に示す更新前ファイルと図 2 (B) に示す更新後ファイルとから差分抽出を行って図 2 (C) に示す差分データを生成する。この場合、更新後ファイルのデータ列において更新前ファイルのデータ列と一致する部分を検索し、一致するデータ列については、更新前ファイルからコピーするための一致部分のサイズ（データ長情報）とアドレ

ス（アドレス情報）により示されるMoveデータを生成する。また、一致しないデータ列については、そのデータ列を書き込むためのAddデータを生成する。

本実施形態では、更新前ファイル内のデータ列の一部を移動（コピー）してきて更新後ファイルの一部を生成する操作をMove操作と呼び、このMove操作の内容

- 5 を記述したデータをMoveデータと呼ぶ。また、更新前ファイルを参照せずにデータ列を追加することで更新後ファイルの一部を生成する操作をAdd操作と呼び、このAdd操作の内容を記述したデータをAddデータと呼ぶ。差分データは、MoveデータとAddデータとの組み合わせによって構成され、更新後ファイルを復元する際の
- 10 Move命令及びAdd命令として用いられる。すなわち、差分データは、0個、1個、あるいは複数のMove命令を表すMoveデータと、0個、1個、あるいは複数のAdd命令を表すAddデータとを有して構成される。

- 図2の例では、更新前ファイルのアドレスq 3から更新後ファイルのアドレスp 1へ4バイトコピー（「a, b, c, d」をコピー）するためのMoveデータ、次に「e, f, g, h」を書き込むためのAddデータ、次に更新前ファイルのアド
- 15 レスq 2から更新後ファイルのアドレスp 2へ3バイトコピー（「x, y, z」をコピー）するためのMoveデータ、次に「i, j, k, l, m」を書き込むためのAddデータが生成される。

- 図3は本実施形態における更新後ファイルの復元方法の概略を示す説明図である。更新後ファイルの復元時には、図3（A）に示す差分データと図3（B）に
- 20 示す更新前ファイルとから図3（C）に示す更新後ファイルを生成する。この場合、差分データにおけるMoveデータによるMove命令とAddデータによるAdd命令とに基づいて、更新前ファイルから一致するデータ列がコピーされて移動され、一致しない新たなデータ列が書き込まれて追加される。

- 図3の例では、まず①でMove命令により更新前ファイルのアドレスq 3から更新後ファイルのアドレスp 1へ4バイトコピー（「a, b, c, d」がコピー）
- 25 され、次に②でAdd命令により「e, f, g, h」が書き込まれ、次に③でMove命令により更新前ファイルのアドレスq 2から更新後ファイルのアドレスp 2へ3バイトコピー（「x, y, z」がコピー）され、次に④でAdd命令により「i, j, k, l, m」が書き込まれる。以上のようにして、Moveデータ及びAddデータ

からなる差分データを用いて更新前ファイルから更新後ファイルが復元生成される。

本実施形態では、差分データにおいて以下に述べる特徴を持たせることによって、差分データのデータ量を削減している。

- 5 (1) 一致するデータ列が所定長未満の場合、MoveデータではなくAddデータにする。Moveデータにおいてサイズとアドレスを何バイトで表現するかにも関係するが、小さいデータ列の移動に関するMoveデータは、データそのものが示されるAddデータよりもデータ量が大きくなってしまう場合がある。本実施形態では、例えば閾値を5バイトとし、この閾値未満、すなわち一致する部分が4バイト以下のデータ列についてはAddデータとして差分データを生成してデータ量を小さくする。

- 15 (2) Moveデータにおいて、サイズとアドレスをそれぞれ可変ビット長で表現する。可変ビット長とすることにより、小さい値の場合は小さいデータ量で表現することが可能である。なお、サイズとアドレスの少なくとも一方のみを可変ビット長で表現してもよい。本実施形態では、アドレスについては相対アドレスを使用し、更新前ファイル上でのアドレスを基準として更新後ファイルにおけるアドレスの変化量（相対移動距離）を表すこととする。

- 20 (3) Moveデータにおいて、アドレスに相対アドレスを用いた場合、当該アドレスが直前のMoveデータにおけるアドレス（相対移動距離）と同じ場合はアドレスを省略する。本実施形態では、更新後ファイルのデータ列を先頭から順に復元するように差分データを形成するものとする。このため、直前のMoveデータのアドレスと同じ場合、すなわちコピーするデータ列の相対移動距離が同じで平行移動状態でコピーする場合は、直前のデータ列の後に続けてコピーすれば良いことになる。この場合、同一のアドレスを省略することによってデータ量を小さくする。

25 なお、同一のアドレスが複数出現する場合、フラグ等によって前回と同一のアドレスであることを示したり、出現頻度の高い1つまたは複数のアドレスを1つまたは複数のビットで表現するようにしてデータ量を削減することも可能である。

前記相対アドレスとしては、更新前ファイルにおけるコピーすべきデータ列の位置（先頭及び／または終端）と更新後ファイルにおける当該データ列の位置（先頭及び／または終端）との差を示す相対アドレスを用いることができる。この場合、複数のMoveデータについて更新後ファイルにおけるデータ列の位置が前後

5 したりランダムに並んでいても対応可能である。また、更新後ファイルのデータ列を先頭から順に復元するように、更新後ファイルにおけるデータ列の順番に沿ってMoveデータ及びAddデータを生成して差分データを構成する場合は、更新前ファイルにおけるコピーすべきデータ列の先頭位置と更新後ファイルにおける復元済みのデータのサイズとの差を示す相対アドレスを用いることができる。本実施

10 形態ではこの相対アドレスを採用する。この場合、上記の同一アドレスの省略についても対応可能である。さらに、相対アドレスは、前回のMoveデータにおける相対アドレスからの変化量により表現することも可能である。

次に、差分データのフォーマットの一例を示す。図4に示すように、差分データにおけるMoveデータは、Moveデータの開始を示す区切り子であるデリミタ10

15 1と、コピーすべきデータ列のサイズを示すデータ長情報が格納されるサイズフィールド102と、コピーすべきデータ列の相対アドレスを示すアドレス情報が格納されるアドレスフィールド103との3つの要素から構成される。

デリミタ101は、サイズは1バイトで0x0F（2進表記で00001111）を用いることとする。本明細書では、0x**は16進表記を示すものとする。なお、デリミ

20 タは複数バイトで表現したり、1ないし複数のビットやワードで表現することも可能である。

サイズフィールド102は、コピーすべきデータ列のサイズ（以下、Moveサイズと称する場合もある）を格納する可変長のフィールドであり、1～3バイトで構成される。このサイズフィールド102について、図5（A）に示すように3

25 バイトを順にA，B，Cとし、各バイトを図5（B），（C），（D）に示すように表して詳細を説明する。

図5（B）に示す1バイト目のバイトAにおいて、1番目のビットA8はデータ長継続フラグに相当するフィールド長フラグ111、2番目のビットA7はアドレス変化フラグ112となっている。以降のビットA6～A1にはMoveサイズ

の最下位 6 ビットが入る。ビット A 8 のフィールド長フラグ 1 1 1 の値により、次のバイトもサイズフィールドであるかが示される。ビット A 8 が「1（フラグが立っている状態、以下同様）」であれば次のバイトもサイズフィールドであり、「0（フラグが寝ている状態、以下同様）」であればサイズフィールドはバイト A のみとなる。また、ビット A 7 のアドレス変化フラグ 1 1 2 の値により、サイズフィールドの次にアドレスフィールドが続くかどうかを示される。ビット A 7 が「1」であればサイズフィールドの次にアドレスフィールドが続き、「0」であればアドレスフィールドが無く、直前の Move 操作時と同じアドレスであるものとする。

- 10 図 5（C）に示す 2 バイト目のバイト B において、1 番目のビット B 8 はバイト A と同様にデータ長継続フラグに相当するフィールド長フラグ 1 1 1 となっている。以降のビット B 7～B 1 には Move サイズの第 1 3 ビット～第 7 ビットが入る。また、図 5（D）に示す 3 バイト目のバイト C についても同様に、1 番目のビット C 8 はフィールド長フラグ 1 1 1 となっており、以降のビット C 7～C 1
- 15 には Move サイズの第 2 0 ビット～第 1 4 ビットが入る。ビット B 8，C 8 のフィールド長フラグ 1 1 1 の値により、次のバイトもサイズフィールドであるかが示され、値が「1」であれば次のバイトもサイズフィールドであり、「0」であればサイズフィールドはそのバイトまでとなる。

このサイズフィールド 1 0 2 の具体例を図 6 に示す。この図 6 の例は、Move サイズが 3 バイトで表され、そのサイズの値は 3 3 8 2 6 バイトであり、2 番目のビットのアドレス変化フラグ 1 1 2 が「0」であるためアドレスフィールドが後に続かないことが示されている。なお、フィールド長フラグ 1 1 1 やアドレス変化フラグ 1 1 2 は、複数のビットで表現してもよい。また、フラグの「0」「1」は反対の状態を表現するようにしてもよい。

- 25 アドレスフィールド 1 0 3 は、コピーすべきデータ列の相対アドレス（以下、Move アドレスと称する場合もある）を格納する可変長のフィールドであり、1～3 バイトで構成される。このアドレスフィールド 1 0 3 は前記サイズフィールド 1 0 2 のアドレス変化フラグ 1 1 2 が「1」の場合に設けられる。このアドレスフィールド 1 0 3 について、図 7（A）に示すように 3 バイトを順に X，Y，Z

とし、各バイトを図7（B），（C），（D）に示すように表して詳細を説明する。

図7（B）に示す1バイト目のバイトXにおいて、1番目のビットX8はアドレス継続フラグに相当するフィールド長フラグ121、2番目のビットX7はアドレス符号ビット122となっている。以降のビットX6～X1にはMoveアドレスの絶対値の最下位6ビットが入る。ビットX8のフィールド長フラグ121の値により、次のバイトもアドレスフィールドであるかが示される。ビットX8が「1」であれば次のバイトもアドレスフィールドであり、「0」であればアドレスフィールドはバイトXのみとなる。また、ビットX7のアドレス符号ビット122の値により、相対アドレスの正負が表現される。ビットX7が「1」であればアドレスは負、「0」であればアドレスは正である。

図7（C）に示す2バイト目のバイトYにおいて、1番目のビットY8はバイトXと同様にアドレス継続フラグに相当するフィールド長フラグ121となっている。以降のビットY7～Y1にはMoveアドレスの絶対値の第13ビット～第7ビットが入る。また、図7（D）に示す3バイト目のバイトZについても同様に、1番目のビットZ8はフィールド長フラグ121となっており、以降のビットZ7～Z1にはMoveアドレスの絶対値の第20ビット～第14ビットが入る。ビットY8，Z8のフィールド長フラグ121の値により、次のバイトもアドレスフィールドであるかが示され、値が「1」であれば次のバイトもアドレスフィールドであり、「0」であればアドレスフィールドはそのバイトまでとなる。

このアドレスフィールド103の具体例を図8に示す。この図8の例は、Moveアドレスが2バイトで表され、2番目のビットのアドレス符号ビット122が「1」であるため相対アドレスの符号が負であり、そのアドレスの値は－4100バイトであることが示されている。なお、フィールド長フラグ121は、複数のビットで表現してもよい。また、フラグの「0」「1」は反対の状態を表現するようにしてもよい。

一方、差分データにおけるAddデータは、原則として、追加すべきデータ列がそのままAddデータとなる。ただし、もとのデータ列においてMoveデータのデリミタ

と同じ0x0Fが存在する場合は、デリミタと区別するため、これに対応するAddデータは0x0F 0x00 と2バイトのデータとする。

- 上述したコピーすべきデータ列をMoveデータで表現するかAddデータで表現するかの閾値は、プロセッサとして32ビットCPUを用いた計算システムにおけるプログラム及びデータを転送する場合などでは、サンプルデータで演算を行った結果、閾値を5バイトとすると差分データのデータ量を最小にできることがわかった。図9は本実施形態に係る差分データ生成手順によってサンプルデータの差分データを生成した結果を示すグラフである。この図9は、閾値を3バイトから8バイトまで変化させたときの差分データのデータ量の変化を示したものであり、閾値が5バイトのときにデータ量が最小となっている。また、上記フォーマットのように、Moveデータにおいて、デリミタを1バイト、Moveサイズを1～3バイト、Moveアドレスを1～3バイトで表現する場合、Moveサイズの期待値を2バイト、Moveアドレスの期待値を2バイトとすると、閾値は同様に5バイトにするのが差分データのデータ量削減のためには好ましい。
- 次に、差分データ生成部と更新後ファイル復元部の機能構成について説明する。図10は図1の差分データ生成装置11における差分データ生成部16の機能構成を示すブロック図である。この差分データ生成部16は、プロセッサ及びメモリを含む演算処理回路、及びこの演算処理回路において動作するソフトウェアプログラムによって、各部の機能が実現される。
- 差分データ生成部16は、差分データを生成する各手順の制御を司る差分データ生成制御手段31、更新前ファイルのデータを記憶する更新前データ記憶手段32、更新後ファイルのデータを記憶する更新後データ記憶手段33、更新前ファイルと更新後ファイルとで一致するデータ列を検索する一致データ列検索手段34、一致データ列の検索結果により差分データとしてMoveデータとAddデータのいずれを生成するかを決定するMove/Add決定手段35を備えている。また、Move/Add決定手段35の結果に基づき、Moveデータを生成して出力するMoveデータ出力手段36と、Addデータを生成して出力するAddデータ出力手段37と、MoveデータとAddデータとを組み合わせた差分データを記憶する差分データ記憶手段38とを備えている。

さらに、Moveデータを生成出力した場合に今回のMoveアドレスを記憶するMove
アドレス記憶手段39を備えている。Moveデータ出力手段36は、Addデータと
Moveデータとの区切りを示すためにMoveデータの先頭に設けられるデリミタを出
力するデリミタ出力手段（区切り子出力手段）40、コピーするMoveデータのサ
5 サイズを出力するMoveサイズ出力手段41、Moveデータをコピーする更新後ファイ
ル上での相対アドレスを出力するMoveアドレス出力手段42、Moveアドレス記憶
手段39に記憶されているアドレスとMoveアドレス出力手段42より出力される
アドレスとからMoveアドレスが変化したかを判定するアドレス変化判定手段43
、アドレス変化判定手段43の結果に基づきアドレス変化フラグを設定するアド
10 レスフラグ設定手段44を備えている。これらの差分データ生成部16の機能に
ついては、後述する差分データ生成の動作手順の説明において詳しく述べる。

図11は図1の携帯端末装置14における更新後ファイル復元部19の機能構
成を示すブロック図である。この更新後ファイル復元部19は、プロセッサ及び
メモリを含む演算処理回路、及びこの演算処理回路において動作するソフトウェ
15 アプログラムによって、各部の機能が実現される。

更新後ファイル復元部19は、更新後ファイルを復元する各手順の制御を司る
更新後ファイル復元制御手段51、転送された差分データを記憶する差分データ
記憶手段52、更新前ファイルのデータを記憶する更新前データ記憶手段53、
差分データの対象部分がMoveデータとAddデータのいずれであることを判定する
20 Move/Add判定手段54を備えている。また、Move/Add判定手段54の結果に基
づき、Moveデータに対応するデータ列を更新前ファイルよりコピーして出力する
Moveデータ復元手段55と、Addデータに対応するデータ列を出力するAddデータ
復元手段56と、Moveデータ及びAddデータにより復元された更新後ファイルのデ
ータを記憶する更新後データ記憶手段57とを備えている。

25 さらに、Move操作により更新後ファイルのデータを復元した場合に今回のMove
アドレスを記憶するMoveアドレス記憶手段58を備えている。Moveデータ復元手
段55は、コピーするMoveデータのサイズを判定するMoveサイズ判定手段59、
コピーする更新後ファイル上での相対アドレスを判定するMoveアドレス判定手段
60、Moveデータ中のアドレス変化フラグに基づきMoveアドレスに変化があるか

を判定するアドレス変化判定手段 6 1 を備えている。これらの更新後ファイル復元部 1 9 の機能については、後述する更新後ファイル復元の動作手順の説明において詳しく述べる。

次に、本実施形態の差分データ生成部 1 6 における差分データ生成の動作手順を説明する。初めに、差分データ生成の概要を図 1 2 を参照して説明する。図 1 2 は本実施形態に係る差分データ生成手順の概要を示すフローチャートである。差分データの生成は、例えば、携帯端末装置 1 4 において更新前ファイル及び更新後ファイルを格納するフラッシュROM等の消去、書き込み単位に合わせて、所定サイズのブロックごとに行うようにする。

- 5 差分データ生成部 1 6 は、まず一致データ列検索手段 3 4 によって、更新前データ記憶手段 3 2 に記憶された更新前ファイルと更新後データ記憶手段 3 3 に記憶された更新後ファイルのデータ列を参照し、更新前ファイルの中から更新後ファイルのデータ列と一致するデータ列を先頭から検索する（ステップ S 1 0 1）。そして、一致データ列検索手段 3 4 での検索結果に基づき、Move/Add決定手段 15 3 5 によってMoveデータとAddデータのいずれを生成するかを決定する。ここでは、まず一致するデータ列があるか否かを判定し（ステップ S 1 0 2）、一致するデータ列がある場合はさらに一致するデータ列のデータ長が所定の閾値以上であるか否かを判定する（ステップ S 1 0 3）。本実施形態では、例えば、一致するデータ列のデータ長が 5 以上の場合はMoveデータとして出力し、4 以下の場合は 20 Addデータとして出力する。

ステップ S 1 0 2 において一致するデータ列が無い場合、及びステップ S 1 0 3 で閾値未満である場合は、Addデータ出力手段 3 7 によってそのデータ列をAddデータとして出力する（ステップ S 1 0 4）。

- 一方、ステップ S 1 0 3 で閾値以上である場合は、Moveデータ出力手段 3 6 に 25 よって以降のMoveデータ出力手順を実行する。この場合、まずデリミタ出力手段 4 0 によって、以降のデータがMoveデータであることを示す所定のデータ（0x0F）からなるデリミタを出力し（ステップ S 1 0 5）、次にアドレス変化判定手段 4 3 によってMoveアドレス記憶手段 3 9 に記憶されているアドレスを参照してMoveアドレスが前回と同じか否かを判定する（ステップ S 1 0 6）。Moveアドレ

スが前回と同じ場合は、アドレスフラグ設定手段 4 4 によりアドレス変化フラグを「0」に設定し（ステップ S 1 0 7）、Move サイズ出力手段 4 1 により一致するデータ列のサイズを Move サイズとして出力する（ステップ S 1 0 8）。

また、ステップ S 1 0 6 で Move アドレスが前回と異なる場合は、アドレスフラグ設定手段 4 4 によりアドレス変化フラグを「1」に設定し（ステップ S 1 0 9）、Move サイズ出力手段 4 1 により一致するデータ列のサイズを Move サイズとして出力する（ステップ S 1 1 0）。次いで、Move アドレス出力手段 4 2 により Move データをコピーする更新後ファイル上での相対アドレスを出力する（ステップ S 1 1 1）。そしてこのとき、Move アドレス記憶手段 3 9 に今回の Move アドレスを記憶する（ステップ S 1 1 2）。

その後、全データについて処理が終了したかを判断し（ステップ S 1 1 3）、終了していない場合はステップ S 1 0 1 に戻り、更新後ファイルの終端まで全データ分の処理が終了するまで前記と同様にステップ S 1 0 1 ～ S 1 1 2 の処理を繰り返す。以上の手順により、更新前ファイルとの差分を表すデータとして、Move データと Add データとを組み合わせた差分データが生成され、差分データ記憶手段 3 8 に記憶される。

次に、上記差分データの生成手順をより詳細に説明する。本実施形態では、図 4 ～ 図 8 において例示したフォーマットで構成される差分データを生成する場合の手順を示す。

図 1 3 は本実施形態に係る差分データ生成手順の全体を示すフローチャートである。まず、更新後ファイルにおいて更新前ファイルと一致するデータ列を検索するために、更新前ファイルのデータ列と更新後ファイルのデータ列のそれぞれについてハッシュテーブルを作成する（ステップ S 1 2 1）。そして、ハッシュテーブルを用いて、更新後ファイルのデータ列において、更新前ファイルの中から一致するデータ列を検索する（ステップ S 1 2 2）。ここでは、一致データ列検索手段 3 4 において、公知のハッシュ値によるインデックスを利用したデータ列の検索を行い、更新前と更新後のデータ列を比較する。この検索処理により、一致するデータ列の位置及び長さが求められる。このようにハッシュ値を利用した一致データ列の検索を行うことによって、検索処理を高速化できる。

次に、一致するデータ列のデータ長を参照し、このデータ長を閾値である5と比較することによって、Moveデータとして出力する方がデータサイズが小さいか否かを判定する（ステップS 1 2 3）。データ長が5バイト以上である場合はMoveデータとして出力する方がデータサイズが小さいと推定し、Moveデータとして出力する処理手順を実行し（ステップS 1 2 4）、今回のMoveアドレスを記憶する（ステップS 1 2 5）。一方、データ長が4バイト以下である場合はMoveデータとして出力する方がデータサイズが大きくなってしまうと推定し、Addデータとして出力する処理手順を実行する（ステップS 1 2 6）。そして、全データについて処理が終了したかを判断し（ステップS 1 2 7）、終了していない場合はステップS 1 2 2に戻り、全データ分の処理が終了するまでステップS 1 2 2～S 1 2 6の処理を繰り返す。

図14は図13のステップS 1 2 4におけるMoveデータとして出力する処理手順を示すフローチャートである。この手順では、まず以降のデータ列がMoveデータであることを示すデリミタ（0x0F）を出力する（ステップS 1 3 1）。次に、一致するデータ列についてMoveサイズの1バイト目を出力する処理手順を実行する（ステップS 1 3 2）。続いて、Moveサイズの表現に次のバイトも使用するかを判定し（ステップS 1 3 3）、使用する場合はMoveサイズの2バイト目以降を出力する処理手順を実行する（ステップS 1 3 4）。そして、このステップS 1 3 3及びS 1 3 4の処理を繰り返す。

ステップS 1 3 3でMoveサイズの表現に次のバイトを使用しない場合は、Moveアドレスが前回と同じか否かを判定する（ステップS 1 3 5）。ここでMoveアドレスが前回と異なる場合は、一致するデータ列についてMoveアドレスの1バイト目を出力する処理手順を実行する（ステップS 1 3 6）。続いて、Moveアドレスの表現に次のバイトも使用するかを判定し（ステップS 1 3 7）、使用する場合はMoveアドレスの2バイト目以降を出力する処理手順を実行する（ステップS 1 3 8）。そして、このステップS 1 3 7及びS 1 3 8の処理を繰り返す。

ステップS 1 3 5でMoveアドレスが前回と同じ場合、及びステップS 1 3 7でMoveアドレスの表現に次のバイトを使用しない場合は、このMoveデータ出力処理を抜けて図13のステップS 1 2 5に進む。

図15は図14のステップS132におけるMoveサイズの1バイト目を出力する処理手順を示すフローチャートである。この手順では、まずMoveサイズが6ビット以下で表現可能か否かを判定する（ステップS141）。6ビット以下で表現可能な場合は、最上位ビット、すなわちサイズフィールドの1バイト目のフィールド長フラグを「0」にする（ステップS142）。また、6ビット以下で表現できない場合は、最上位ビットを「1」にする（ステップS143）。次に、Moveアドレスが前回と同じか否かを判定する（ステップS144）。Moveアドレスが前回と同じ場合は、上から2番目のビット、すなわちサイズフィールドのアドレス変化フラグを「0」にする（ステップS145）。また、Moveアドレスが前回と異なる場合は、上から2番目のビットを「1」にする（ステップS146）。次いで、Moveサイズの最下位6ビットを出力する（ステップS147）。そして、このMoveサイズ1バイト目出力処理を抜けて図14のステップS133に進む。

図16は図14のステップS134におけるMoveサイズの2バイト目以降を出力する処理手順を示すフローチャートである。この手順では、まずMoveサイズの未出力ビット数が7以下か否かを判定する（ステップS151）。未出力ビット数が7以下の場合は、最上位ビット、すなわちサイズフィールドの当該バイトのフィールド長フラグを「0」にする（ステップS152）。また、未出力ビット数が7より大きい場合は、最上位ビットを「1」にする（ステップS153）。次に、Moveサイズの未出力ビットのうち、最下位7ビットを出力する（ステップS154）。そして、このMoveサイズ2バイト目以降出力処理を抜けて図14のステップS133に進む。

図17は図14のステップS136におけるMoveアドレスの1バイト目を出力する処理手順を示すフローチャートである。この手順では、まずMoveアドレスの絶対値が6ビット以下で表現可能か否かを判定する（ステップS161）。6ビット以下で表現可能な場合は、最上位ビット、すなわちアドレスフィールドの1バイト目のフィールド長フラグを「0」にする（ステップS162）。また、6ビット以下で表現できない場合は、最上位ビットを「1」にする（ステップS163）。次に、相対アドレスの符号が正か否かを判定する（ステップS164）

- 。相対アドレスの符号が正の場合は、上から2番目のビット、すなわちアドレスフィールドのアドレス符号ビットを「0」にする（ステップS165）。また、相対アドレスの符号が負の場合は、上から2番目のビットを「1」にする（ステップS166）。次いで、Moveアドレスの絶対値の最下位6ビットを出力する（ステップS167）。そして、このMoveアドレス1バイト目出力処理を抜けて図14のステップS137に進む。

- 図18は図14のステップS138におけるMoveアドレスの2バイト目以降を出力する処理手順を示すフローチャートである。この手順では、まずMoveアドレスの絶対値の未出力ビット数が7以下か否かを判定する（ステップS171）。未出力ビット数が7以下の場合は、最上位ビット、すなわちアドレスフィールドの当該バイトのフィールド長フラグを「0」にする（ステップS172）。また、未出力ビット数が7より大きい場合は、最上位ビットを「1」にする（ステップS173）。次に、Moveアドレスの未出力ビットのうち、最下位7ビットを出力する（ステップS174）。そして、このMoveアドレス2バイト目以降出力処理を抜けて図14のステップS137に進む。

- 図19は図13のステップS126におけるAddデータとして出力する処理手順を示すフローチャートである。この手順では、更新後ファイルにおいて更新前ファイルと一致しないデータ列、及び4バイト以下の一致データ列について、そのバイナリデータを出力する（ステップS181）。そして、出力するデータがデリミタと同じ0x0Fであるか否かを判定する（ステップS182）。出力するデータが0x0Fでない場合は、このAddデータ出力処理を終了する。一方、出力するデータが0x0Fの場合は、続いて0x00を出力し（ステップS183）、その後Addデータ出力処理を終了する。このAddデータ出力処理を終了すると、図13のステップS127に進む。

- 上記のようにして生成されたMoveデータとAddデータとを組み合わせた差分データは、差分データ記憶手段38に一旦記憶される。その後、差分データにヘッダやCRC等が付加され、必要に応じて圧縮処理が施されて差分ファイルが生成され、差分データ生成装置11からサーバ12に転送される。そして、この差分ファイルは、サーバ12から無線通信網13を介して携帯端末装置14に転送さ

れ、携帯端末装置 1 4 の更新後ファイル復元部 1 9 において更新前ファイルと差分データとから更新後ファイルを生成することでデータの更新が行われる。

このように本実施形態の差分データ生成装置及び方法によれば、差分データ生成時の Move データと Add データのいずれを生成するかの閾値の設定、Move データにおけるサイズとアドレスの可変ビット長表現などによって、差分データのデータ量をより小さくすることができる。これにより、データを転送する通信回線における負荷、及びデータを処理する装置の演算回路等における負荷やメモリ消費量を軽減することができる。

次に、本実施形態の携帯端末装置 1 4 における更新後ファイル復元の動作手順を説明する。図 2 0 は本実施形態に係る更新後ファイル復元手順の全体を示すフローチャートである。

更新後ファイル復元部 1 9 は、まず Move/Add 判定手段 5 4 によって差分データ記憶手段 5 2 に記憶された差分データの先頭の 1 バイトを読み込み（ステップ S 2 0 1）、読み込んだバイトがデリミタと同一の 0x0F であるか否かを判定する（ステップ S 2 0 2）。そのバイトが 0x0F でない場合は、Add データの一部であると判定されるため、当該バイトを更新後ファイルのデータとして Add データ復元手段 5 6 より出力する（ステップ S 2 0 3）。

ステップ S 2 0 2 で読み込んだバイトが 0x0F である場合は、さらに次の 1 バイトを読み込み（ステップ S 2 0 4）、読み込んだバイトが 0x00 であるかを判定する（ステップ S 2 0 5）。そのバイトが 0x00 である場合は、直前のバイトの 0x0F がデリミタではなくて Add データの一部であると判定されるため、0x0F を更新後ファイルのデータとして Add データ復元手段 5 6 より出力する（ステップ S 2 0 6）。一方、ステップ S 2 0 4 で読み込んだバイトが 0x00 でない場合は、直前のバイトの 0x0F が Move データの開始を示すデリミタであると判定されるため、Move データ復元手段 5 5 により以降のデータについて Move 操作による復元処理手順を実行する（ステップ S 2 0 7）。

そして、差分データの終端まで読み込んだか否かを判定し（ステップ S 2 0 8）、差分データの終端まで読み込みが終了していない場合は、次の 1 バイトを読み込み（ステップ S 2 0 9）、ステップ S 2 0 2 に戻って差分データの終端まで

全データ分の処理が終了するまで前記と同様にステップS 2 0 2～S 2 0 8の処理を繰り返す。以上の手順により、差分データと更新前ファイルのデータとからMove操作及びAdd操作により更新後ファイルが復元生成され、更新後データ記憶手段5 7に記憶される。

5 図2 1は図2 0のステップS 2 0 7におけるMove操作による復元処理手順を示すフローチャートである。この手順では、まずMoveデータ復元手段5 5のアドレス変化判定手段6 1によりMoveデータの上から2番目のビット、すなわちサイズフィールドのアドレス変化フラグが「0」であるか否かを判定する（ステップS 2 1 1）。このアドレス変化フラグが「0」である場合は、Moveアドレス判定手段6 0によりMoveアドレス記憶手段5 8に記憶されているMoveアドレスを読み出し、Moveアドレスを前回と同じ値に決定する（ステップS 2 1 2）。次いで、Move
10 サイズ判定手段5 9によりMoveサイズの判定処理手順を実行する（ステップ2 1 3）。一方、アドレス変化フラグが「1」である場合は、Moveアドレスを決定せずにステップ2 1 3のMoveサイズ判定処理手順に進む。

15 次に、Moveアドレス判定手段6 0によってMoveアドレスをすでに決定したか否かを判定し（ステップS 2 1 4）、まだMoveアドレスを決定していない場合は、次のバイトを読み込み（ステップS 2 1 5）、Moveアドレス判定手段6 0によりMoveアドレスの判定処理手順を実行する（ステップ2 1 6）。

ステップS 2 1 4ですでにMoveアドレスが決定されている場合、及びステップ
20 2 1 6でのMoveアドレス判定処理手順の後に、決定したMoveサイズ及びMoveアドレスに基づいて、更新前ファイルのデータ列をコピーし、更新後ファイルのデータとしてMoveデータ復元手段5 5より出力する（ステップS 2 1 7）。そして、今回のMoveアドレスをMoveアドレス記憶手段5 8に記憶する（ステップS 2 1 8）。そして、このMove操作復元処理を抜けて図2 0のステップS 2 0 8に進む。

25 図2 2は図2 1のステップS 2 1 3におけるMoveサイズ判定処理手順を示すフローチャートである。この手順では、まずMoveデータの1バイト目について、下位6ビットをMoveサイズの下位6ビットとする（ステップS 2 2 1）。次いで、このバイトの最上位ビット、すなわちサイズフィールドの1バイト目のフィールド長フラグが「1」であるか否かを判定する（ステップS 2 2 2）。フィールド

長フラグが「1」である場合は、次のバイトを読み込み（ステップS 2 2 3）、そのバイトの下位7ビットをMoveサイズの上位7ビットに追加する（ステップS 2 2 4）。

5 そして、ステップS 2 2 2に戻り、2バイト目以降についてもこのバイトの最上位ビット、すなわちサイズフィールドの当該バイトのフィールド長フラグが「1」であるか否かを判定し、フィールド長フラグが「1」である場合は前記と同様にステップS 2 2 3～S 2 2 4の処理を行う。

10 一方、当該バイトの最上位ビットが「0」である場合は、以降のバイトにサイズフィールドが継続しないため、ここまでのMoveデータによりMoveサイズが決定する（ステップS 2 2 5）。そして、このMoveサイズ判定処理を抜けて図21のステップS 2 1 4に進む。

15 図23は図21のステップS 2 1 6におけるMoveアドレス判定処理手順を示すフローチャートである。この手順では、まずMoveデータのアドレスフィールドの1バイト目について、上から2番目のビット、すなわちアドレスフィールドのアドレス符号ビットが「0」であるか否かを判定する（ステップS 2 3 1）。アドレス符号ビットが「0」である場合は、Moveアドレスの符号を正に設定する（ステップS 2 3 2）。一方、アドレス符号ビットが「1」である場合は、Moveアドレスの符号を負に設定する（ステップS 2 3 3）。そして、このバイトの下位6ビットをMoveアドレスの絶対値の下位6ビットとする（ステップS 2 3 4）。

20 次に、このバイトの最上位ビット、すなわちアドレスフィールドの1バイト目のフィールド長フラグが「1」であるか否かを判定する（ステップS 2 3 5）。フィールド長フラグが「1」である場合は、次のバイトを読み込み（ステップS 2 3 6）、そのバイトの下位7ビットをMoveアドレスの絶対値の上位7ビットに追加する（ステップS 2 3 7）。

25 そして、ステップS 2 3 5に戻り、2バイト目以降についてもこのバイトの最上位ビット、すなわちアドレスフィールドの当該バイトのフィールド長フラグが「1」であるか否かを判定し、フィールド長フラグが「1」である場合は前記と同様にステップS 2 3 6～S 2 3 7の処理を行う。

一方、当該バイトの最上位ビットが「0」である場合は、以降のバイトにアドレスフィールドが継続しないため、ここまでのMoveデータによりMoveアドレスが決定する（ステップS 2 3 8）。そして、このMoveアドレス判定処理を抜けて図2 1のステップS 2 1 7に進む。

- 5 上記のように復元された生成された更新後ファイルのデータは、更新後データ記憶手段5 7に一旦記憶される。その後、フラッシュROM等からなるデータ格納部2 0に更新後ファイルが書き込まれて格納され、更新前ファイルと置き換えられる。

- 10 このように本実施形態の更新後ファイル復元装置及び方法によれば、データ量を削減して生成された差分データと自装置が保持している更新前ファイルとから更新後ファイルを生成でき、少量の更新用の差分データを転送するだけで簡便にデータの更新が可能である。また、データを処理する装置の演算回路等における負荷やメモリ消費量を軽減することができる。

- 15 上記実施形態では、コピーすべきデータ列をMoveデータで表現するかAddデータで表現するかの閾値は、予め5 バイトに設定して差分データを生成するようにしたが、これに限らず、1つのバージョンの更新前ファイルと1つのバージョンの更新後ファイルとの間の差分データを生成する際に、異なる複数の閾値を用いて差分データ生成処理を実行し、大きさが最小となった場合の差分データを採用するようにしてもよい。

- 20 また、コピーすべきデータ列をMoveデータで表現するかAddデータで表現するかを決定する際に、更新前ファイルと更新後ファイルとで一致するデータ列について、Moveデータで表現した場合とAddデータで表現した場合とにおける差分データの大きさを比較し、より小さくなる方に決定することも可能である。

- 25 また、差分データのMoveデータにおけるMoveアドレスのアドレス情報は、相対アドレスを用いて表現したが、更新前ファイルと更新後ファイルの少なくとも一方の絶対アドレスを用いてもよい。

また、Moveデータなどのデータはバイトで表現したが、ワードで表現する場合にも同様に適用可能である。

本発明を詳細にまた特定の実施態様を参照して説明したが、本発明の精神と範

囲を逸脱することなく様々な変更や修正を加えることができることは当業者にとって明らかである。

本出願は、2002年10月31日出願の日本特許出願No.2002-318391に基づくものであり、その内容はここに参照として取り込まれる。

5

<産業上の利用可能性>

以上説明したように本発明によれば、一つのバージョンのデータを別のバージョンのデータに更新するためのデータ更新システムにおいて、データ更新に用いる差分データのデータ量を削減することが可能となる。

10

請 求 の 範 囲

1. 複数のバージョンのデータを持ち、1つのバージョンのデータである更新前ファイルと他のもう1つのバージョンのデータである更新後ファイルとの
- 5 差を示す差分データを生成する差分データ生成手段と、
前記差分データを転送する通信手段と、
前記差分データを受信し、すでに保持している更新前ファイルと受信した前記差分データとを元に更新後ファイルを復元する更新後ファイル復元手段とを有するデータ更新システムであって、
- 10 前記差分データとして、前記更新前ファイルの一部、あるいは全部からデータを移動してコピーすることを意味する0個、1個、あるいは複数のMove命令を表すMoveデータと、当該差分データ中のデータを追加してコピーすることを意味する0個、1個、あるいは複数のAdd命令を表すAddデータとを有して構成される差分データを用いたデータ更新システム。
- 15
2. 前記差分データにおいて、前記Moveデータの長さが所定の閾値未満となる場合はMoveデータではなくAddデータによって構成した請求の範囲第1項に記載のデータ更新システム。
- 20
3. 前記差分データにおいて、前記Moveデータは、コピーを行うデータ列の長さを表すデータ長情報と、コピーを行うデータ列の位置を表すアドレス情報とを有し、前記データ長情報と前記アドレス情報の少なくとも一方を可変ビット長で構成した請求の範囲第1項に記載のデータ更新システム。
- 25
4. 前記差分データにおいて、前記Moveデータは、コピーを行うデータ列の長さを表すデータ長情報と、コピーを行うデータ列の位置を表すアドレス情報とを有し、前記アドレス情報として前記データ列の移動のための相対アドレスを用い、同一の相対アドレス値が複数のMoveデータにおいて現れる場合に該当する

1つまたは複数の相対アドレス値を1つまたは複数のビットで表現するように構成した請求の範囲第1項に記載のデータ更新システム。

5. 1つのバージョンのデータである更新前ファイルと他のもう1つのバージョンのデータである更新後ファイルとの差を示す差分データを生成し、前記差分データを通信手段を介して他所へ転送し、転送先で保持している更新前ファイルと前記差分データとを元に更新後ファイルを復元するデータ更新システムにおける差分データ生成装置であって、

10 前記更新後ファイル中のデータ列と一致するデータ列を前記更新前ファイルから検索する一致データ列検索手段と、

前記検索結果に基づき、前記差分データとして、前記更新前ファイルの一部、あるいは全部から一致するデータ列を前記更新後ファイルへ移動してコピーすることを意味するMove命令を表すMoveデータと、当該差分データ中のデータ列を前記更新後ファイルへ追加してコピーすることを意味するAdd命令を表すAddデータ
15 とのいずれを生成するかを決定するMove/Add決定手段と、

前記Moveデータを出力するMoveデータ出力手段と、

前記Addデータを出力するAddデータ出力手段とを備え、

0個、1個、あるいは複数の前記Moveデータと0個、1個、あるいは複数の前記Addデータとを有して構成される差分データを生成する差分データ生成装置。

20

6. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータの開始を示す特定のデータからなる区切り子を出力する区切り子出力手段を備え、前記区切り子の後に前記Move命令を表現するデータを出力する請求の範囲第5項に記載の差分データ生成装置。

25

7. 前記Addデータ出力手段は、前記Addデータ中に前記区切り子として用いられる特定のデータが存在する場合に、このデータに続けて区切り子ではないことを示す特定のデータを出力する請求の範囲第5項に記載の差分データ生成装置。

8. 前記Move/Add決定手段は、前記一致するデータ列の長さが所定の閾値以上となる場合は前記Moveデータ出力手段よりMoveデータとして出力し、前記一致するデータ列の長さが所定の閾値未満となる場合は前記Addデータ出力手段よりAddデータとして出力するように決定する請求の範囲第5項に記載の差分データ生成装置。

9. 前記Move/Add決定手段における閾値として、32ビットCPUを用いた計算システムにおけるプログラム及びデータを転送するデータ更新システムに用いる場合に、閾値を5バイトとする請求の範囲第8項に記載の差分データ生成装置。

10. 前記Move/Add決定手段における閾値として、1つのバージョンの更新前ファイルと1つのバージョンの更新後ファイルとの間の差分データを生成する際に、異なる複数の閾値を用いて差分データ生成を実行し、大きさが最小となった場合の差分データを採用する請求の範囲第8項に記載の差分データ生成装置。

11. 前記Move/Add決定手段は、前記一致するデータ列について、前記Moveデータで表現した場合と前記Addデータで表現した場合とにおける差分データの大きさを比較し、より小さくなる方に決定する請求の範囲第5項に記載の差分データ生成装置。

12. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータの先頭バイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるデータ長継続フラグを設け、

前記データ長継続フラグが所定の状態1を取っている場合は当該バイトまたはワードにおける情報のみによって前記更新前ファイルよりコピーを行うデータ列の長さを表現し、前記データ長継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイト

またはワードにおいて前記データ列の長さを表現する情報が継続することとしたデータ長情報を出力する請求の範囲第 5 項に記載の差分データ生成装置。

- 1 3. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータの 2 番目以降のバイト
5 またはワードにおいて 1 つあるいは複数のビットからなるデータ長継続フラグを
設け、

前記データ長継続フラグが所定の状態 1 を取っている場合は前記Moveデータの
先頭バイトまたはワードから当該バイトまたはワードまでにおける情報によって
前記更新前ファイルよりコピーを行うデータ列の長さを表現し、前記データ長継
10 続フラグが前記状態 1 とは異なる所定の状態 2 を取っている場合は当該バイトま
たはワード以降にある 1 つまたは複数のバイトまたはワードにおいて前記データ
列の長さを表現する情報が継続することとしたデータ長情報を出力する請求の範
囲第 1 2 項に記載の差分データ生成装置。

- 15 1 4. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータにおいて、前記更新前
ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の移動のための位置を
表す情報として、前記更新前ファイルと前記更新後ファイルの少なくとも一方に
おける絶対アドレスを用いたアドレス情報を出力する請求の範囲第 5 項に記載の
差分データ生成装置。

20

- 1 5. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータにおいて、前記更新前
ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の移動のための位置を
表す情報として、前記更新前ファイルにおける前記データ列の位置と前記更新後
ファイルにおける前記データ列の位置との差を示す相対アドレスを用いたアドレ
25 ス情報を出力する請求の範囲第 5 項に記載の差分データ生成装置。

1 6. 前記Moveデータ出力手段及び前記Addデータ出力手段は、前記更新後
ファイルにおけるデータ列の順番に沿ってMoveデータ及びAddデータを生成出力
するものとし、

前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータにおいて、前記更新前ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の移動のための位置を表す情報として、前記更新前ファイルにおける当該データ列の先頭位置と前記更新後ファイルにおける復元済みのデータのサイズとの差を示す相対アドレスを用いたアドレス

5 ス情報を出力する請求の範囲第5項に記載の差分データ生成装置。

17. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータ中の前記相対アドレスによるアドレス情報のデータ列の先頭バイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるアドレス継続フラグを設け、

10 前記アドレス継続フラグが所定の状態1を取っている場合は当該バイトまたはワードにおける情報のみによって前記相対アドレスを表現し、前記アドレス継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイトまたはワードにおいて前記相対アドレスを表現する情報が継続することとしたアドレス情報を出力する請求の範囲第
15 15項または第16項に記載の差分データ生成装置。

18. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータ中の前記相対アドレスによるアドレス情報のデータ列の2番目以降のバイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるアドレス継続フラグを設け、

20 前記アドレス継続フラグが所定の状態1を取っている場合は前記アドレス情報のデータ列の先頭バイトまたはワードから当該バイトまたはワードまでにおける情報によって前記相対アドレスを表現し、前記アドレス継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイトまたはワードにおいて前記相対アドレスを表現する情報
25 が継続することとしたアドレス情報を出力する請求の範囲第17項に記載の差分データ生成装置。

19. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータのアドレス情報において、同一の相対アドレス値が複数のMoveデータにおいて現れる場合に、該当する

1 つまたは複数の相対アドレス値については前記Moveデータの先頭バイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットで表現することとした請求の範囲第15項または第16項に記載の差分データ生成装置。

- 5 20. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータにおいて、前記更新前ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の位置を表す情報として、前記更新前ファイルにおける前記データ列の位置と前記更新後ファイルにおける前記データ列の位置との差、または前記更新前ファイルにおける前記データ列の先頭位置と前記更新後ファイルにおける復元済みのデータのサイズとの差を示す相対アドレスを用いたアドレス情報を出力するものとし、

前記Moveデータ中において1つあるいは複数のビットからなるアドレス変化フラグを設け、

- 15 前記アドレス変化フラグが所定の状態1を取っている場合は前記データ列の長さを変現するデータ長情報の後に前記相対アドレスによるアドレス情報を出力し、前記アドレス変化フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は前回のMoveデータにおける相対アドレスと今回のMoveデータにおける相対アドレスとが同一であるとして前記相対アドレスを変現する情報を省略する請求の範囲第5項に記載の差分データ生成装置。

- 20 21. 前記Moveデータ出力手段は、前記Moveデータのアドレス情報における相対アドレスを、前回のMoveデータにおける相対アドレスからの変化量により表現することとした請求の範囲第15項、第16項、第20項のいずれかに記載の差分データ生成装置。

- 25 22. 請求の範囲第5項から第21項のいずれかに記載のデータ更新システムの差分データ生成装置における各手段の機能をコンピュータにより実現するための差分データ生成プログラム。

23. 1つのバージョンのデータである更新前ファイルと他のもう1つのバージョンのデータである更新後ファイルとの差を示す差分データを受信し、自装置で保持している更新前ファイルと前記差分データとを元に更新後ファイルを復元するデータ更新システムにおける更新後ファイル復元装置であって、

- 5 前記差分データが、前記更新前ファイルの一部、あるいは全部から一致するデータ列を前記更新後ファイルへ移動してコピーすることを意味するMove命令を表すMoveデータと、当該差分データ中のデータ列を前記更新後ファイルへ追加してコピーすることを意味するAdd命令を表すAddデータとのいずれであるかを判定するMove/Add判定手段と、
- 10 前記Moveデータに対応するデータ列を出力するMoveデータ復元手段と、前記Addデータに対応するデータ列を出力するAddデータ復元手段とを備え、前記差分データより更新後ファイルを生成する更新後ファイル復元装置。

24. 前記Move/Add判定手段は、前記差分データにおいて、特定のデータ
- 15 からなる区切り子の後に設けられたMove命令を表現するデータをMoveデータとし、前記差分データの先頭または前回のMoveデータの終端から前記区切り子が出現するまでに設けられたAdd命令を表現するデータをAddデータとして区別する請求の範囲第23項に記載の更新後ファイル復元装置。

- 20 25. 前記Move/Add判定手段は、前記差分データにおいて、前記区切り子がデータ列中に現れ、かつ前記区切り子に続くデータが特定のものである場合は、前記区切り子ではなく、前記Addデータ中に存在する区切り子として用いられたデータそのものであるとする請求の範囲第24項に記載の更新後ファイル復元装置。

25

26. 前記Moveデータ復元手段は、前記Moveデータに設けられるデータ長情報を判別して前記更新前ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の長さを決定するものであり、

前記Moveデータの先頭バイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるデータ長継続フラグを検出し、

- 5 前記データ長継続フラグが所定の状態1を取っている場合は当該バイトまたはワードにおける情報よりデータ長情報を判別して前記コピーを行うデータ列の長さを決定し、前記データ長継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイトまたはワードにおいても前記データ長情報が継続するものと判定する請求の範囲第23項に記載の更新後ファイル復元装置。

- 10 27. 前記Moveデータ復元手段は、前記Moveデータの2番目以降のバイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるデータ長継続フラグを検出し、

- 15 前記データ長継続フラグが所定の状態1を取っている場合は前記Moveデータの先頭バイトまたはワードから当該バイトまたはワードまでにおける情報よりデータ長情報を判別して前記コピーを行うデータ列の長さを決定し、前記データ長継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイトまたはワードにおいても前記データ長情報が継続するものと判定する請求の範囲第26項に記載の更新後ファイル復元装置。

20

28. 前記Moveデータ復元手段は、前記Moveデータに設けられるアドレス情報を判別して前記更新前ファイルより前記更新後ファイルへコピーを行うデータ列の移動のための位置を決定するものであり、

- 25 前記アドレス情報として、前記更新前ファイルにおける前記データ列の位置と前記更新後ファイルにおける前記データ列の位置との差、または前記更新前ファイルにおける前記データ列の先頭位置と前記更新後ファイルにおける復元済みのデータのサイズとの差を示す相対アドレスにより表現されたアドレス情報を判別する請求の範囲第23項に記載の更新後ファイル復元装置。

29. 前記Moveデータ復元手段は、前記Moveデータ中の前記相対アドレスによるアドレス情報のデータ列の先頭バイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるアドレス継続フラグを検出し、

5 前記アドレス継続フラグが所定の状態1を取っている場合は当該バイトまたはワードにおける情報より前記相対アドレスのアドレス情報を判別して前記コピーを行うデータ列の位置を決定し、前記アドレス継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイトまたはワードにおいても前記アドレス情報が継続するものと判定する請求の範囲第28項に記載の更新後ファイル復元装置。

10

30. 前記Moveデータ復元手段は、前記Moveデータ中の前記相対アドレスによるアドレス情報のデータ列の2番目以降のバイトまたはワードにおいて1つあるいは複数のビットからなるアドレス継続フラグを検出し、

15 前記アドレス継続フラグが所定の状態1を取っている場合は前記アドレス情報のデータ列の先頭バイトまたはワードから当該バイトまたはワードにおける情報より前記相対アドレスのアドレス情報を判別して前記コピーを行うデータ列の位置を決定し、前記アドレス継続フラグが前記状態1とは異なる所定の状態2を取っている場合は当該バイトまたはワード以降にある1つまたは複数のバイトまたはワードにおいても前記アドレス情報が継続するものと判定する請求の範囲第2
20 9項に記載の更新後ファイル復元装置。

31. 前記Moveデータ復元手段は、前記Moveデータ中において1つあるいは複数のビットで表現されたアドレス情報を判別し、このアドレス情報に該当する1つまたは複数の相対アドレス値については同一の相対アドレス値として前記
25 コピーを行うデータ列の位置を決定する請求の範囲第28項に記載の更新後ファイル復元装置。

32. 前記Moveデータ復元手段は、前記Moveデータ中において1つあるいは複数のビットからなるアドレス変化フラグを検出し、

前記アドレス変化フラグが所定の状態 1 を取っている場合は前記コピーを行うデータ列の長さを表すデータ長情報の後に設けられる前記相対アドレスによるアドレス情報を判別し、前記アドレス変化フラグが前記状態 1 とは異なる所定の状態 2 を取っている場合は前回の Move データにおける相対アドレスと同一の相対アドレスを用いて前記コピーを行うデータ列の位置を決定する請求の範囲第 2 8 項に記載の更新後ファイル復元装置。

33. 請求の範囲第 2 3 項から第 3 2 項のいずれかに記載のデータ更新システムの更新後ファイル復元装置における各手段の機能をコンピュータにより実現するための更新後ファイル復元プログラム。

図 1

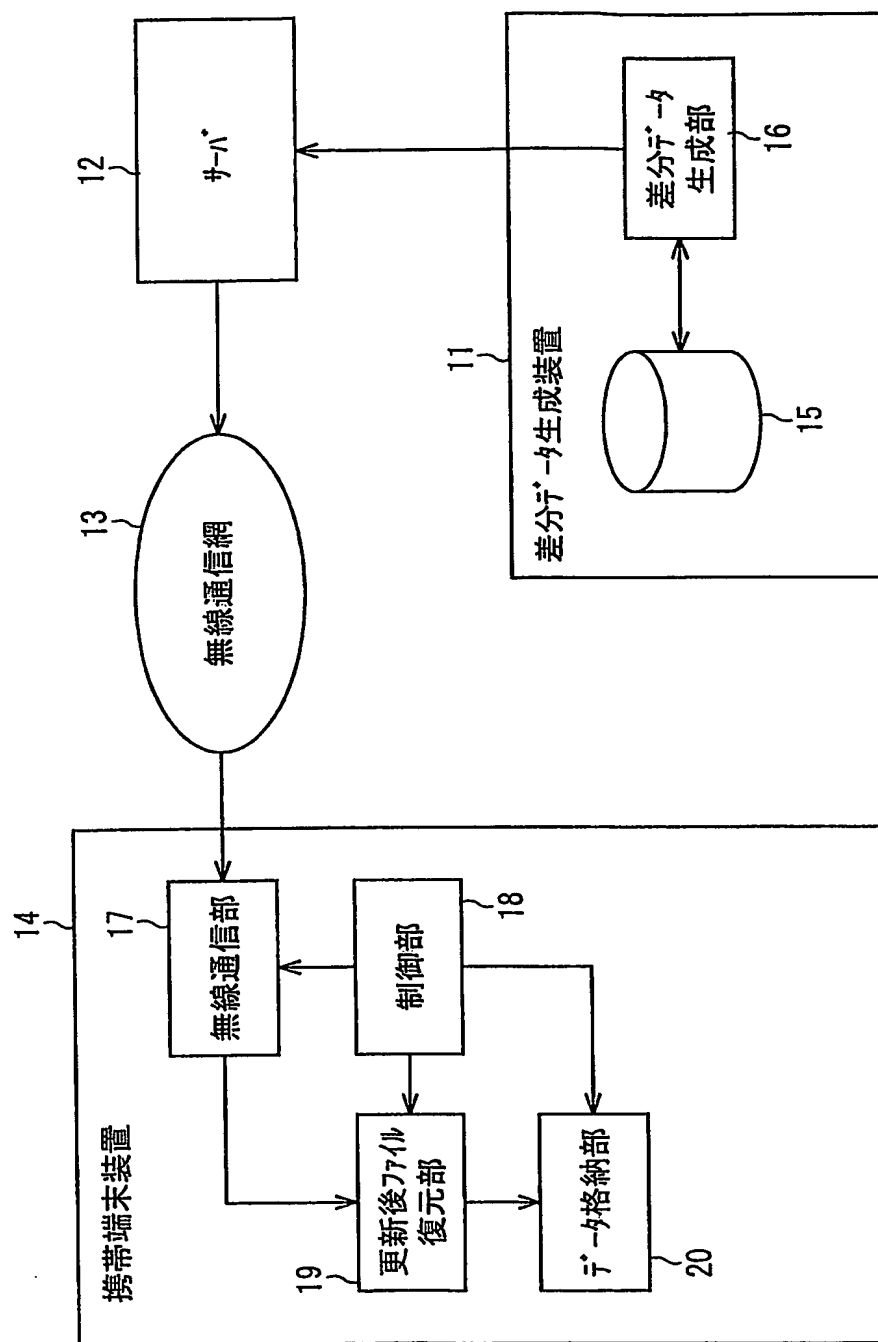


図 2

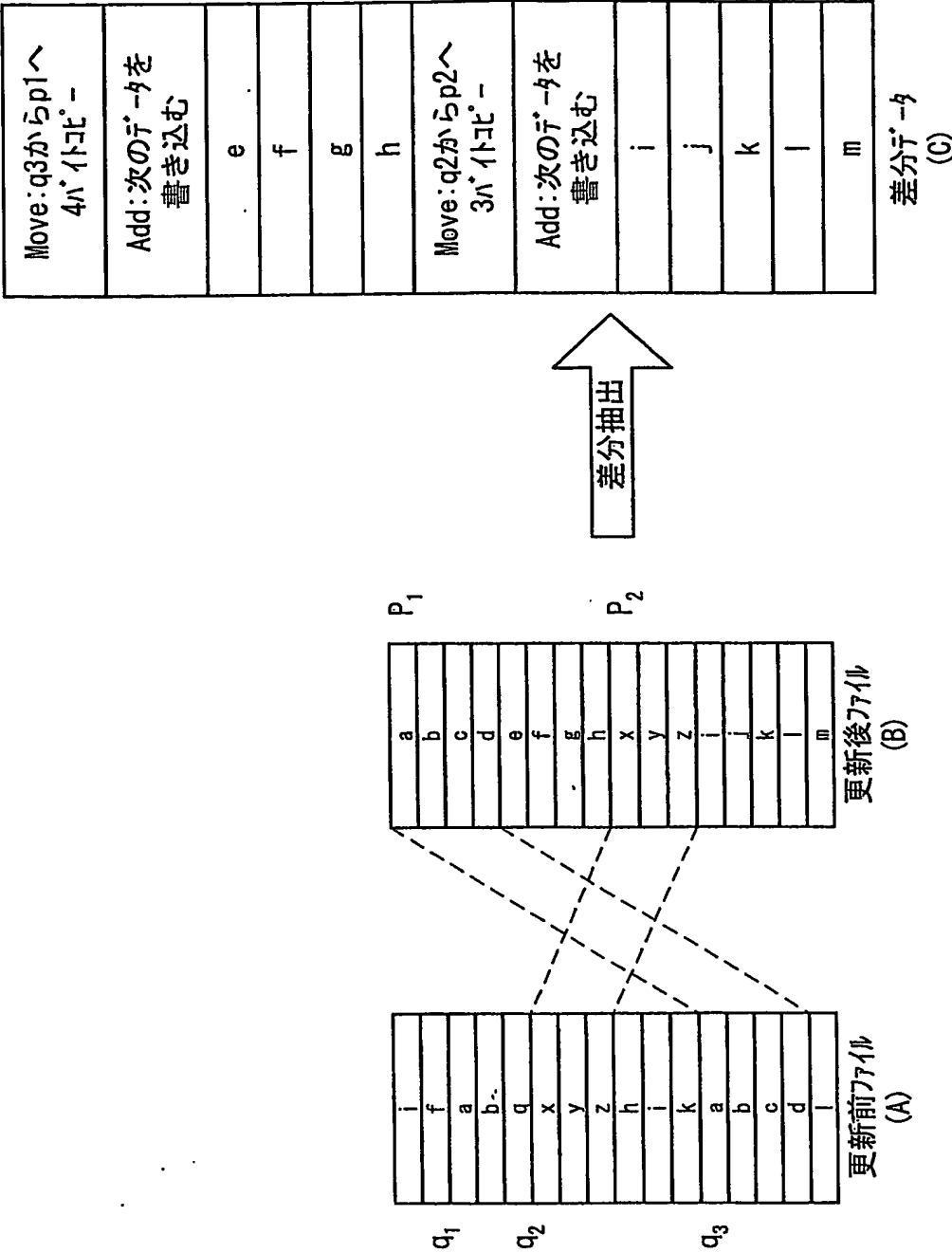


図 3

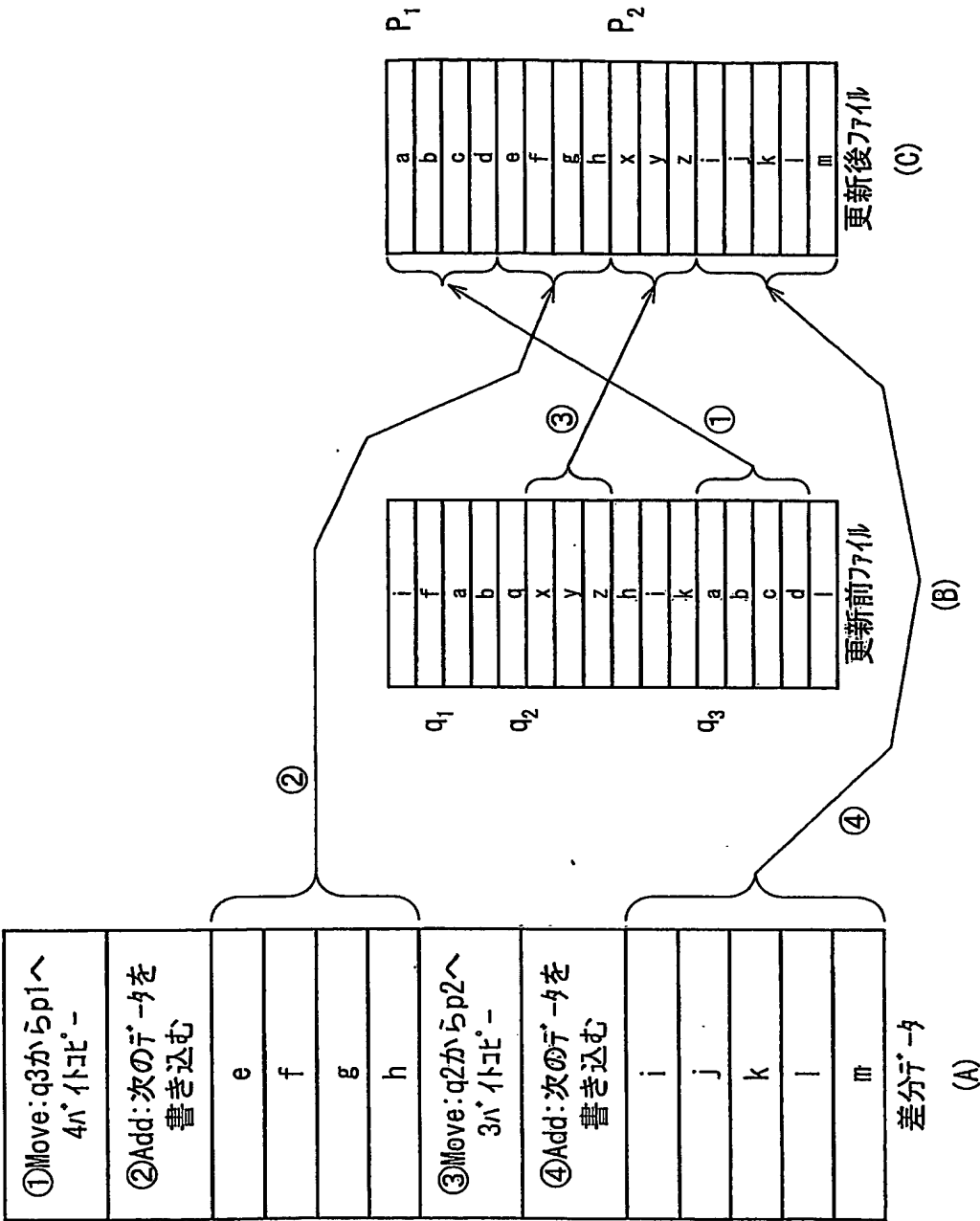


図 4

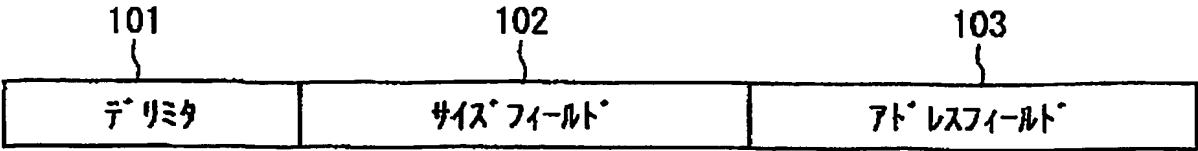


図 5

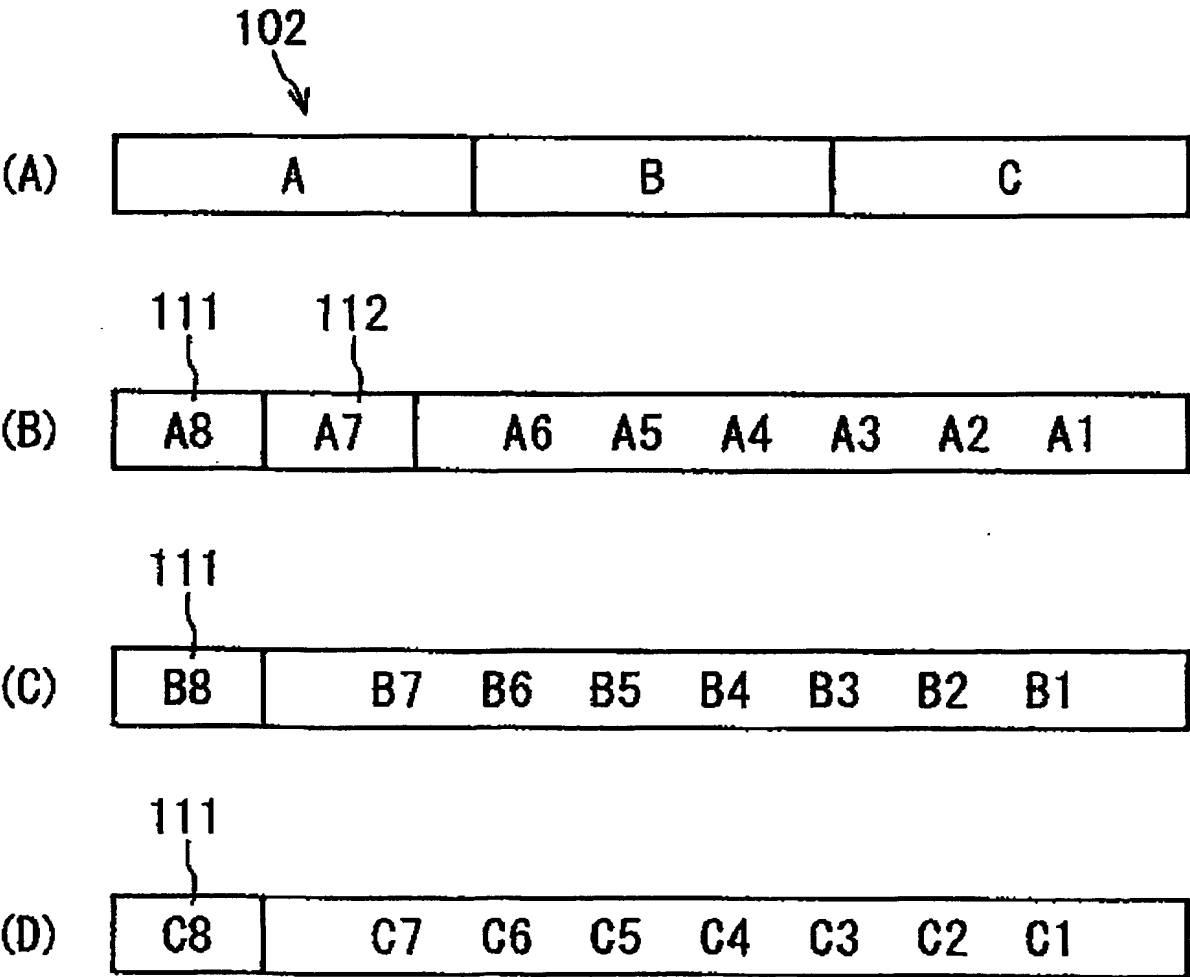


図 6

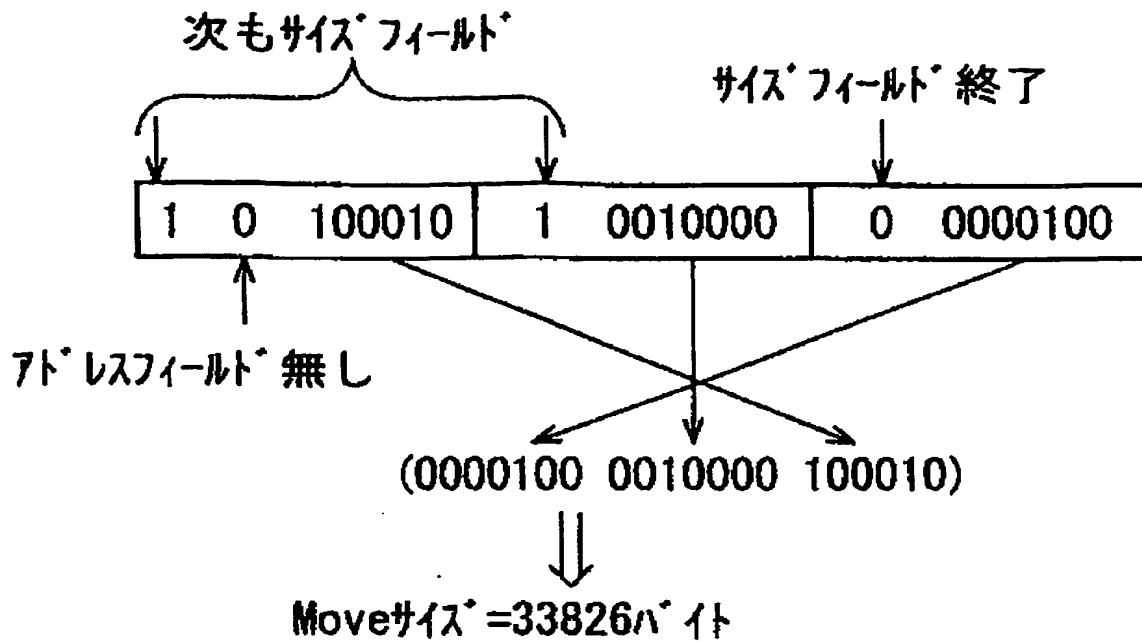


図 7

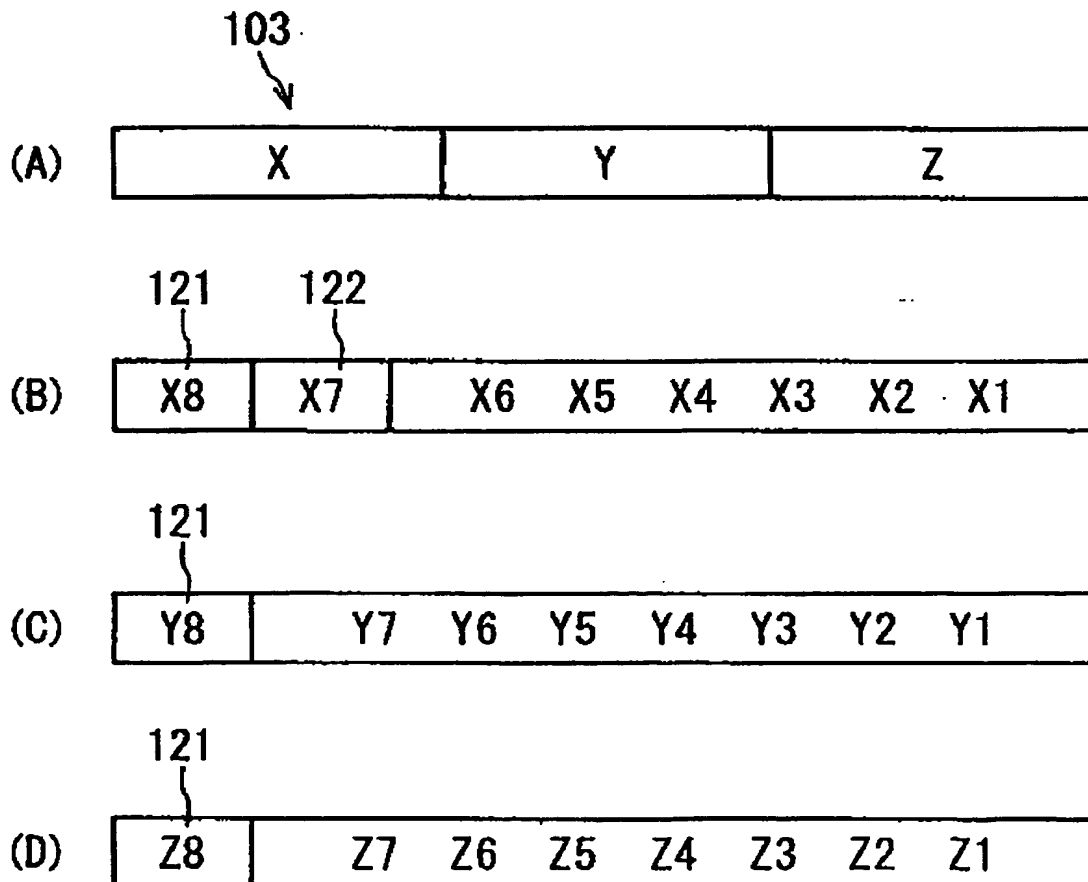


図 8

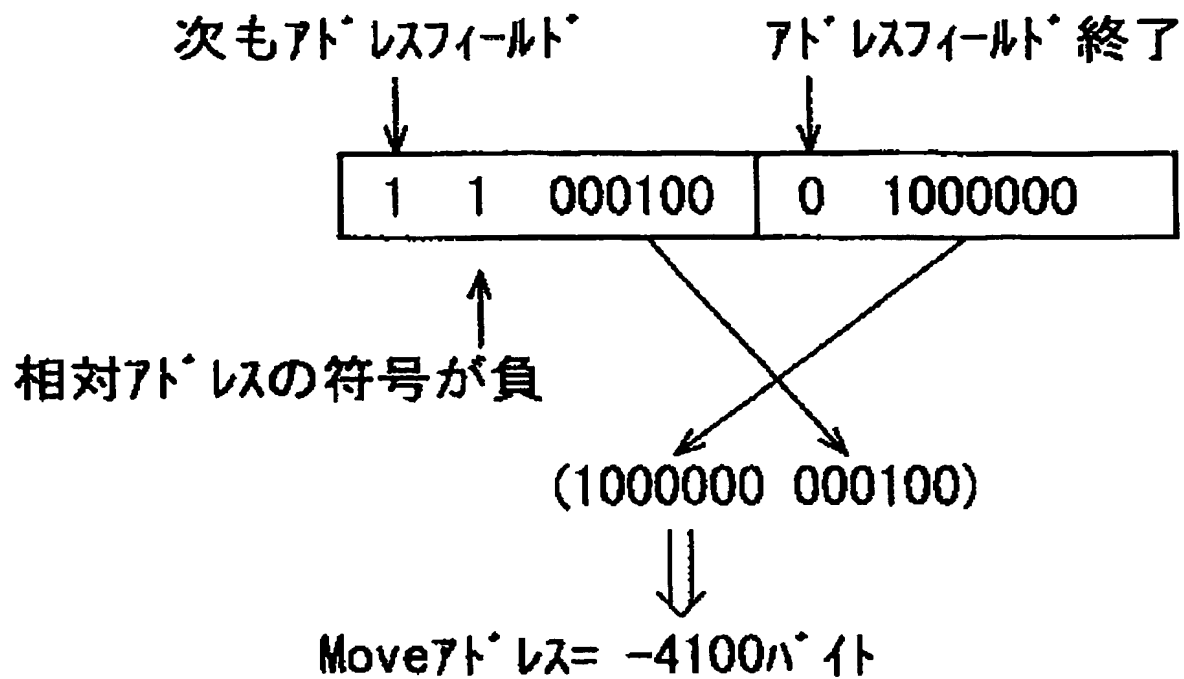


図 9

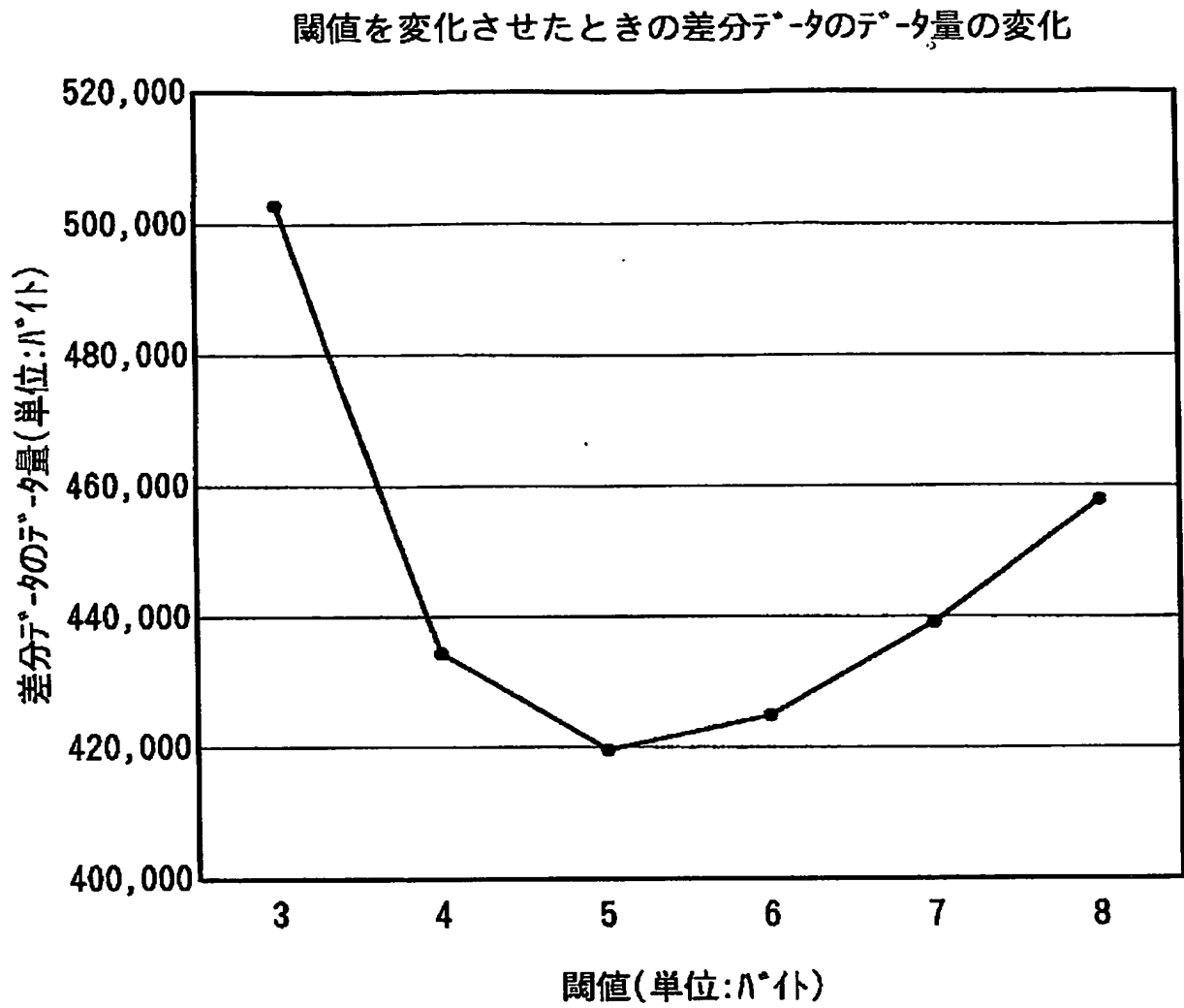


図 10

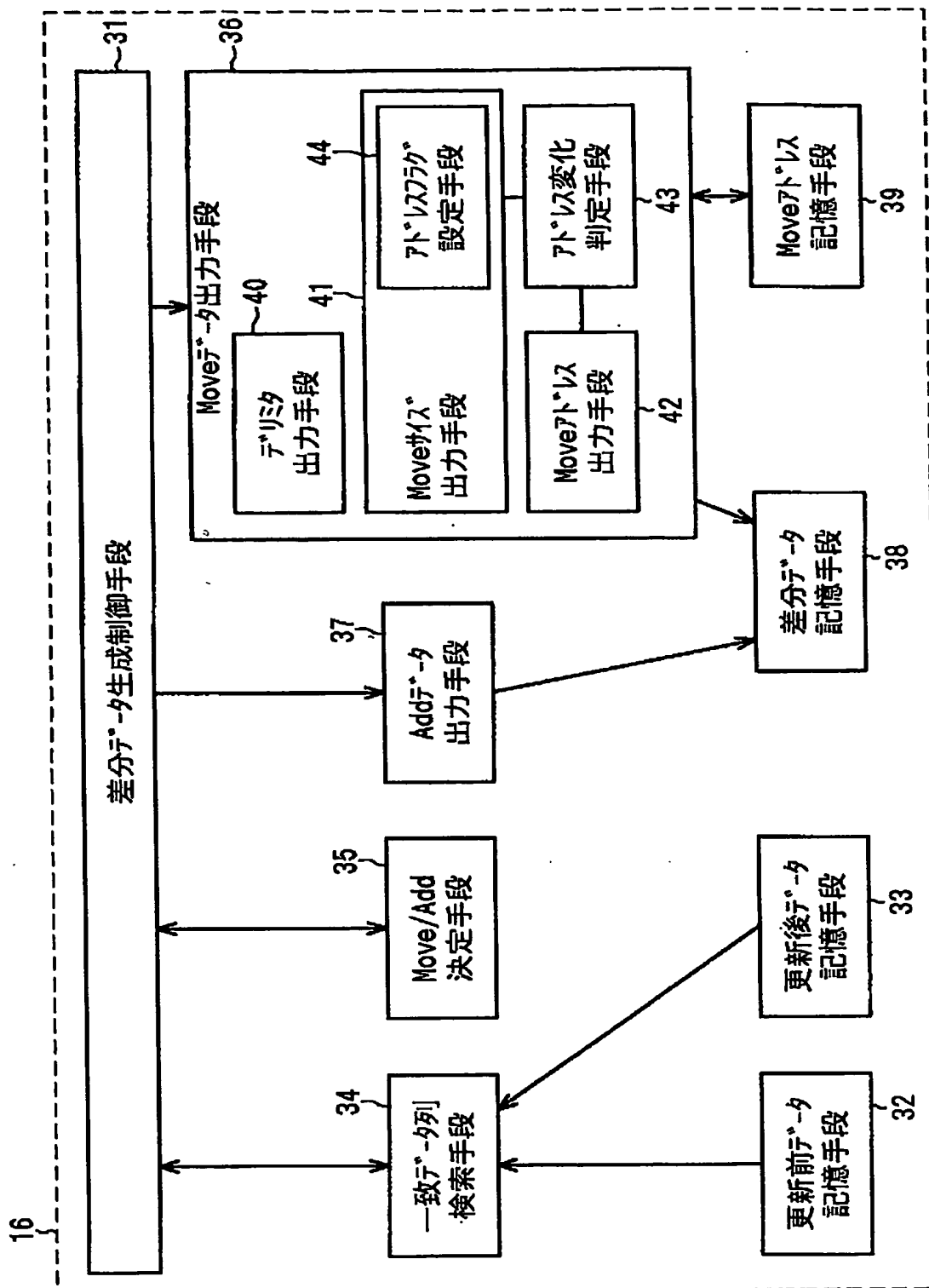


図 1 1

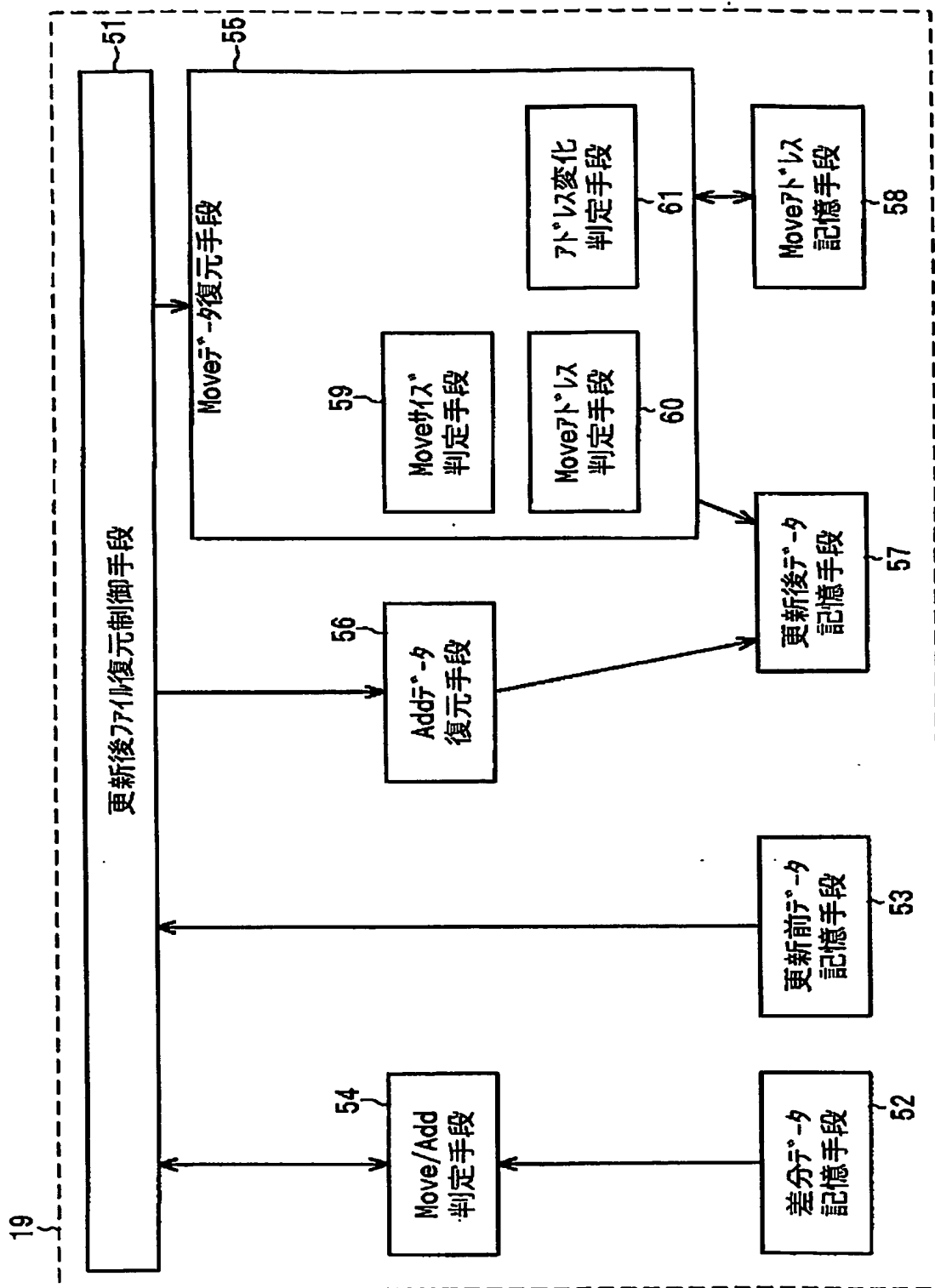


図 1 2

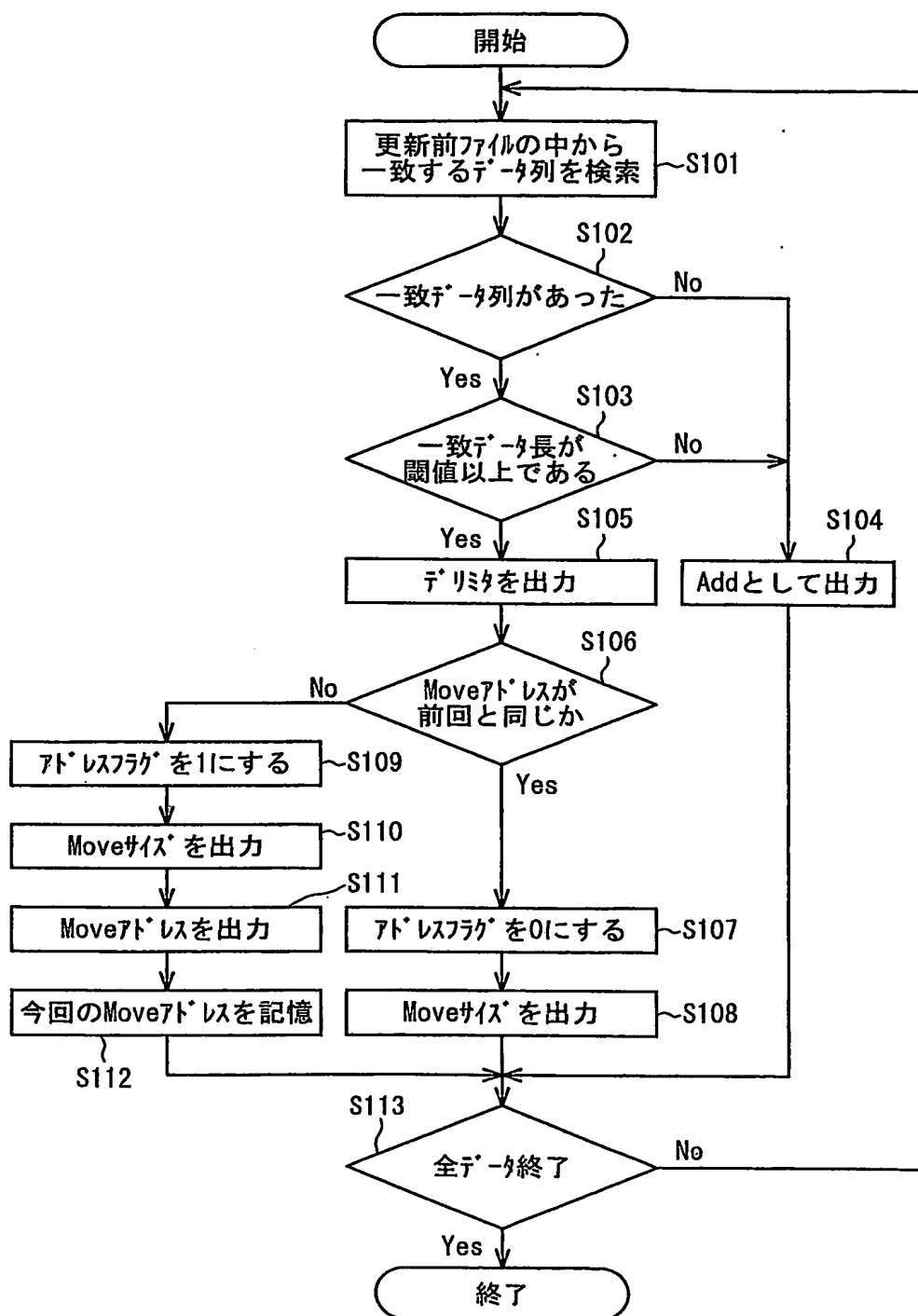


図 1 3

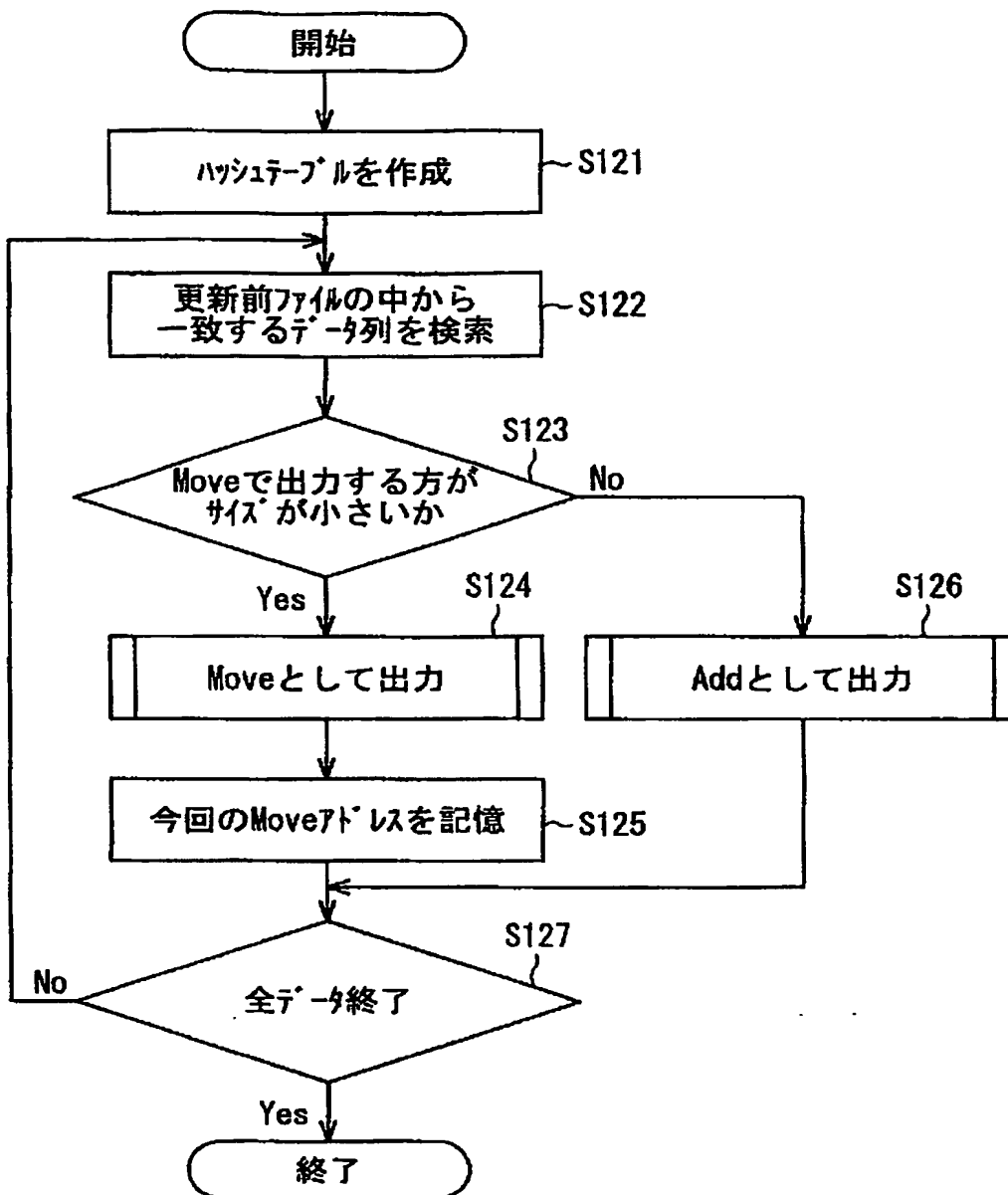


図 1 4

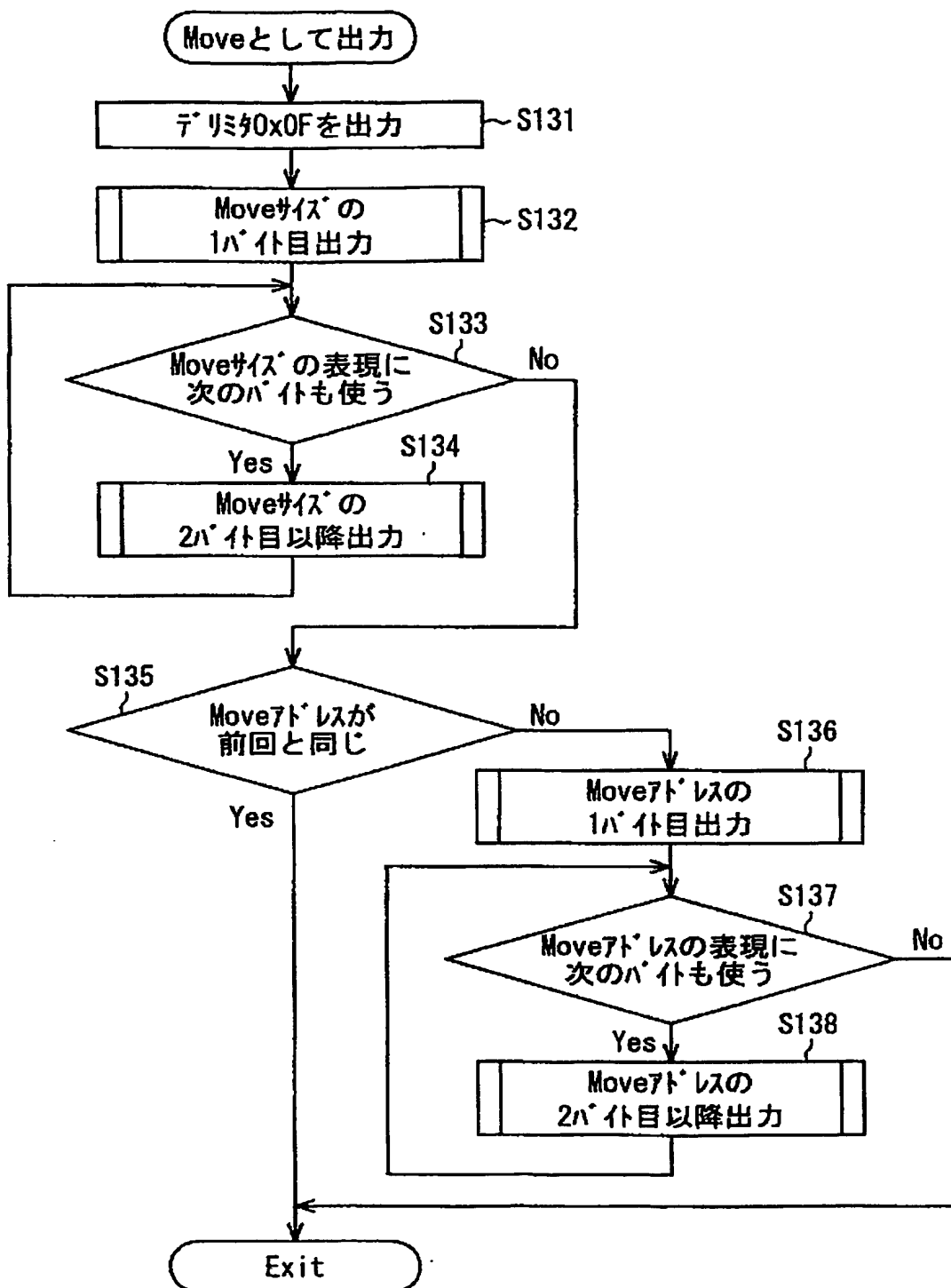


図 1 5

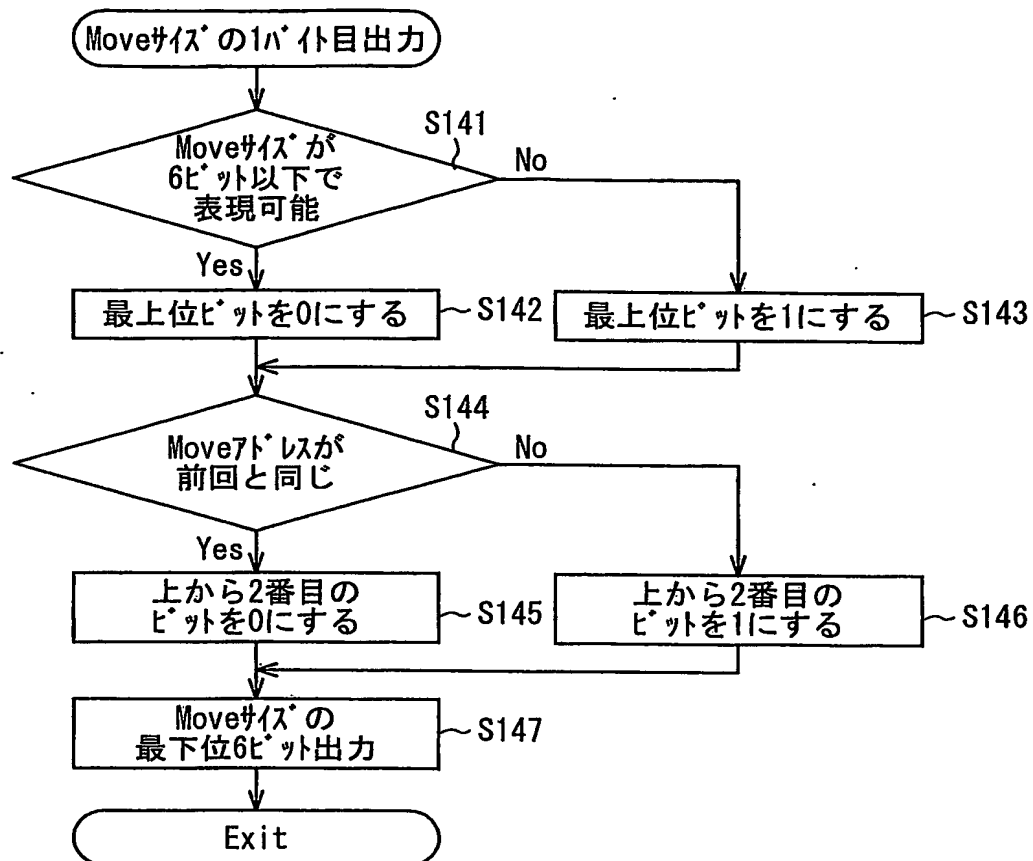


図 1 6

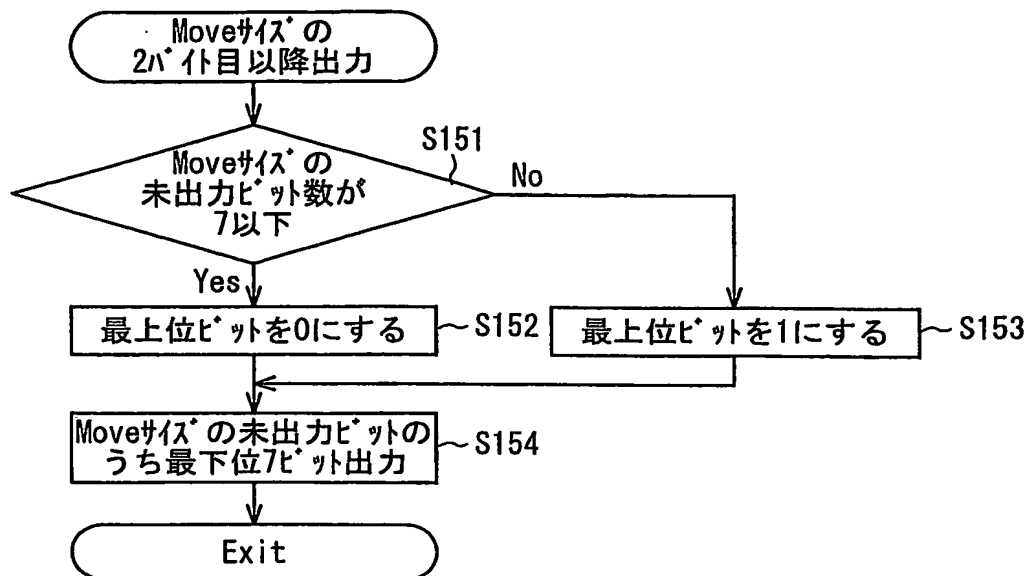


図 1 7

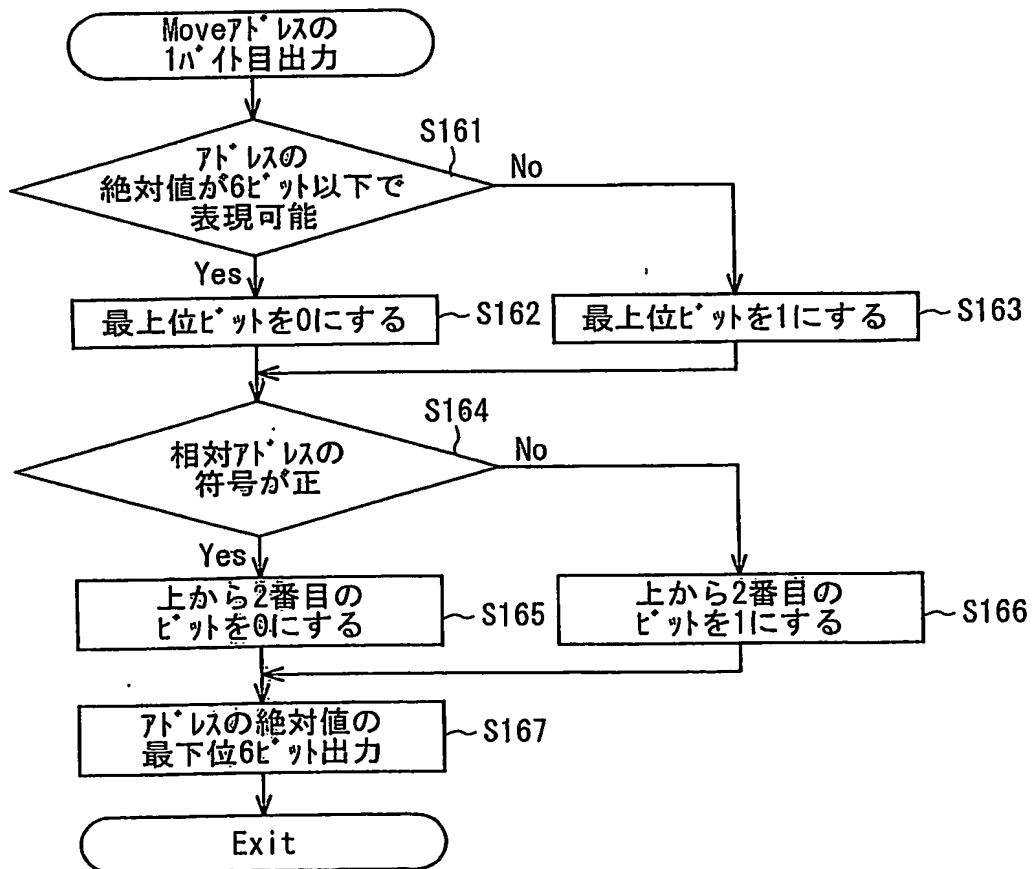


図 18

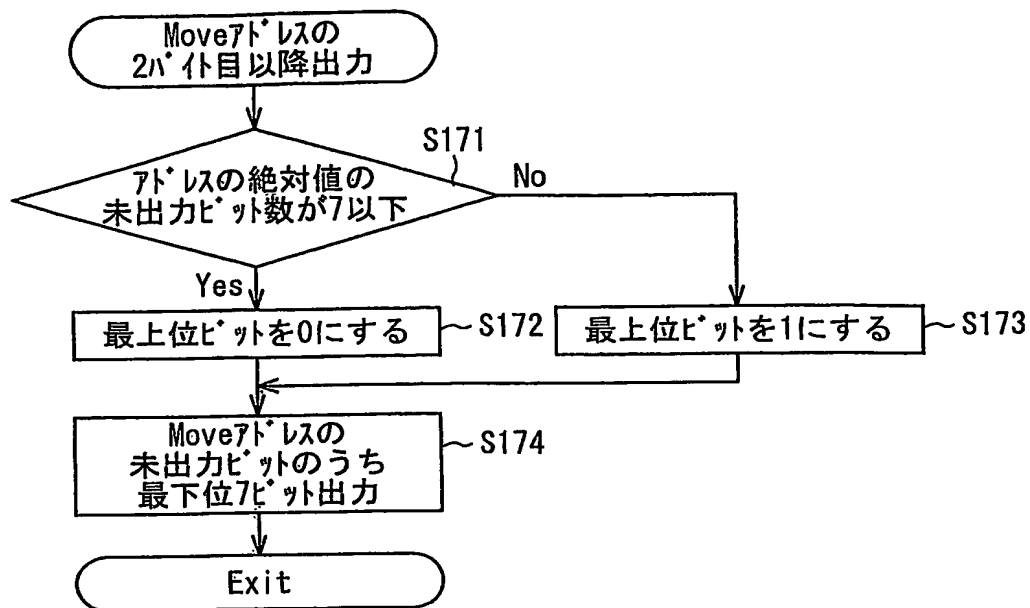


図 19

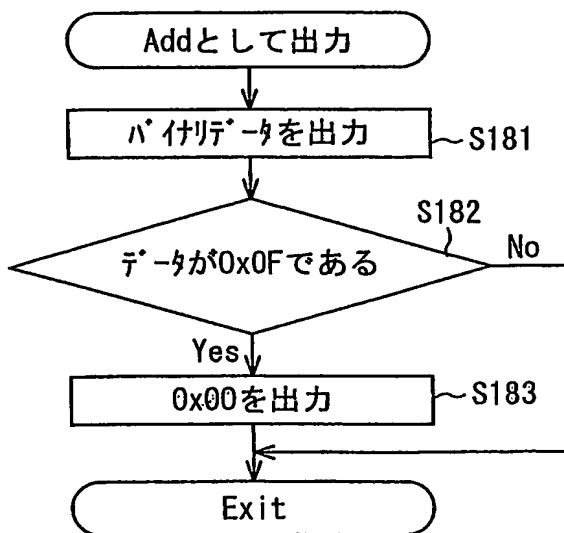


図 20

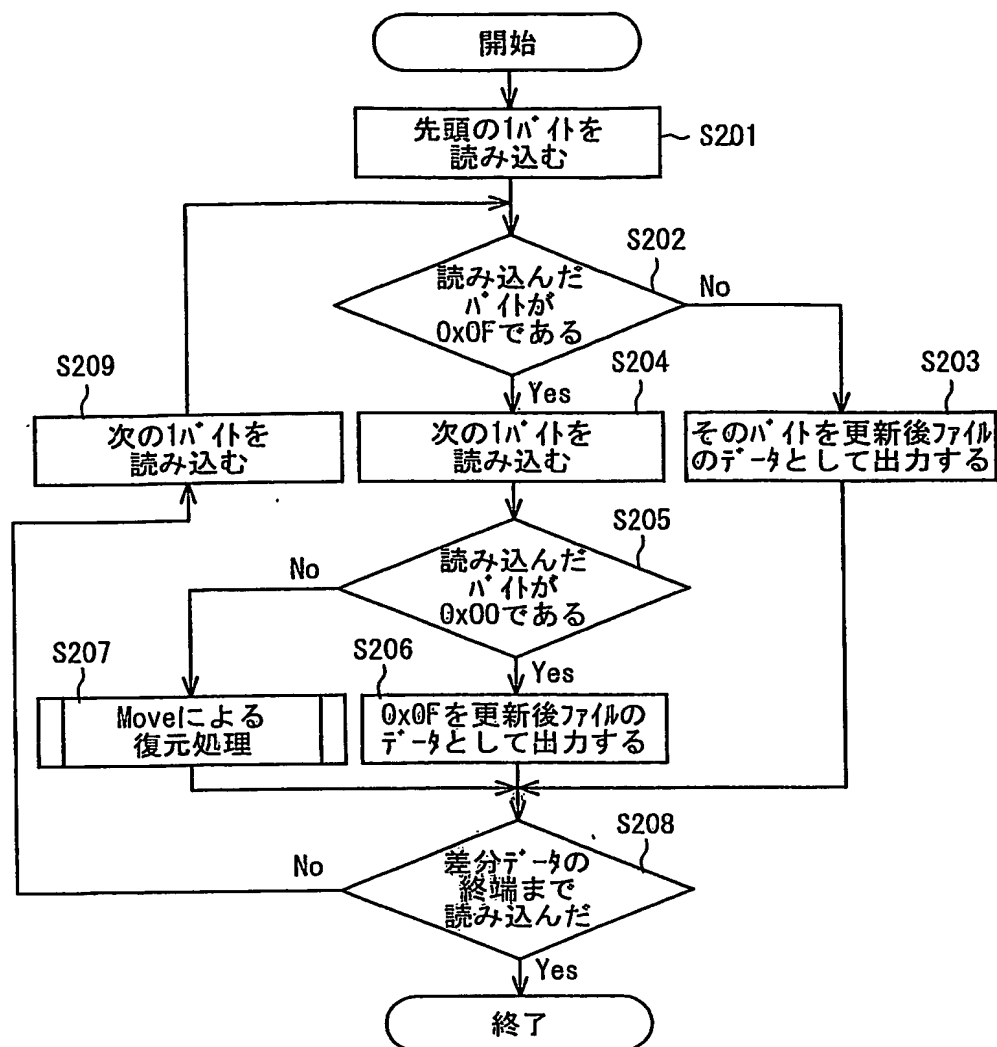


図 2 1

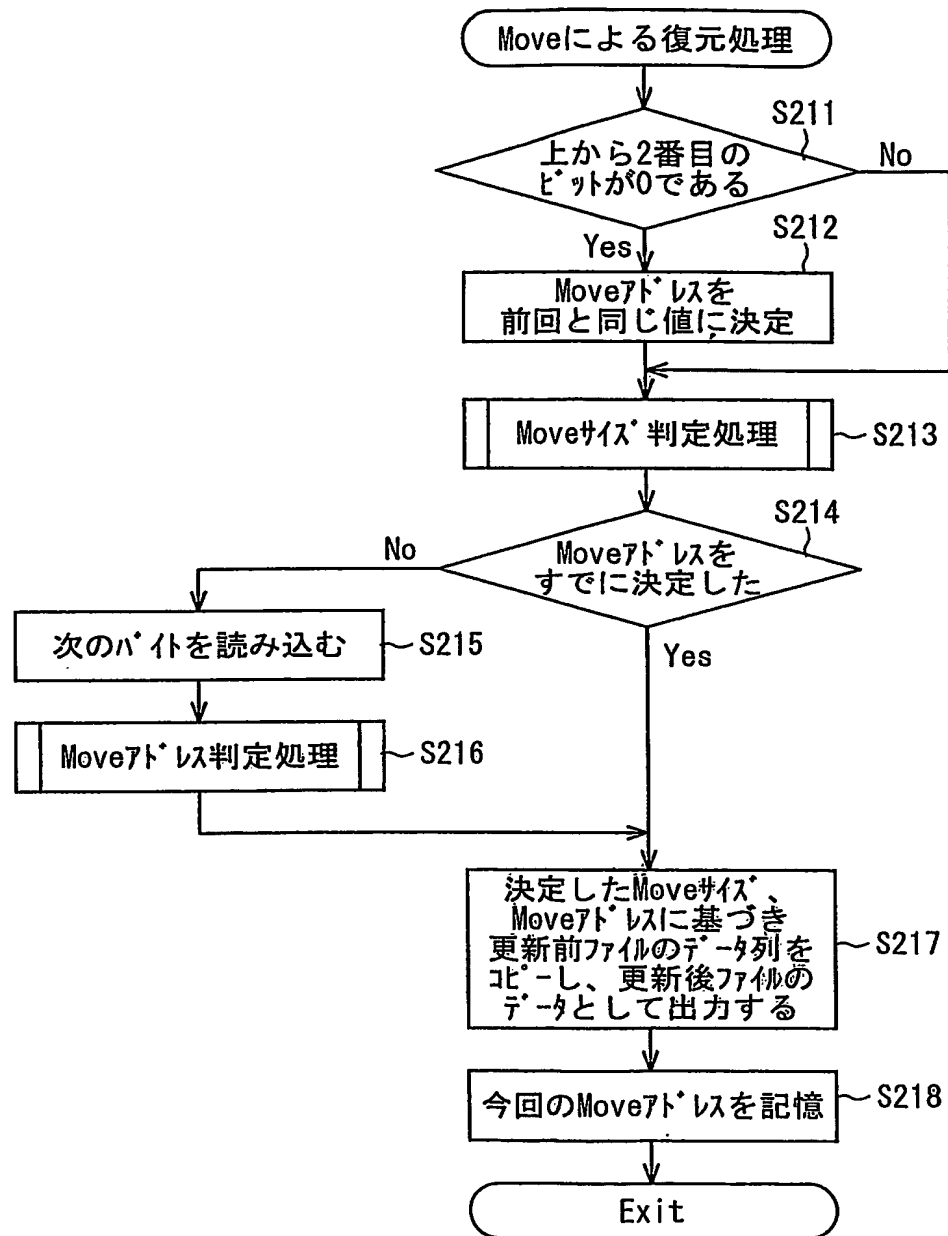


図 2 2

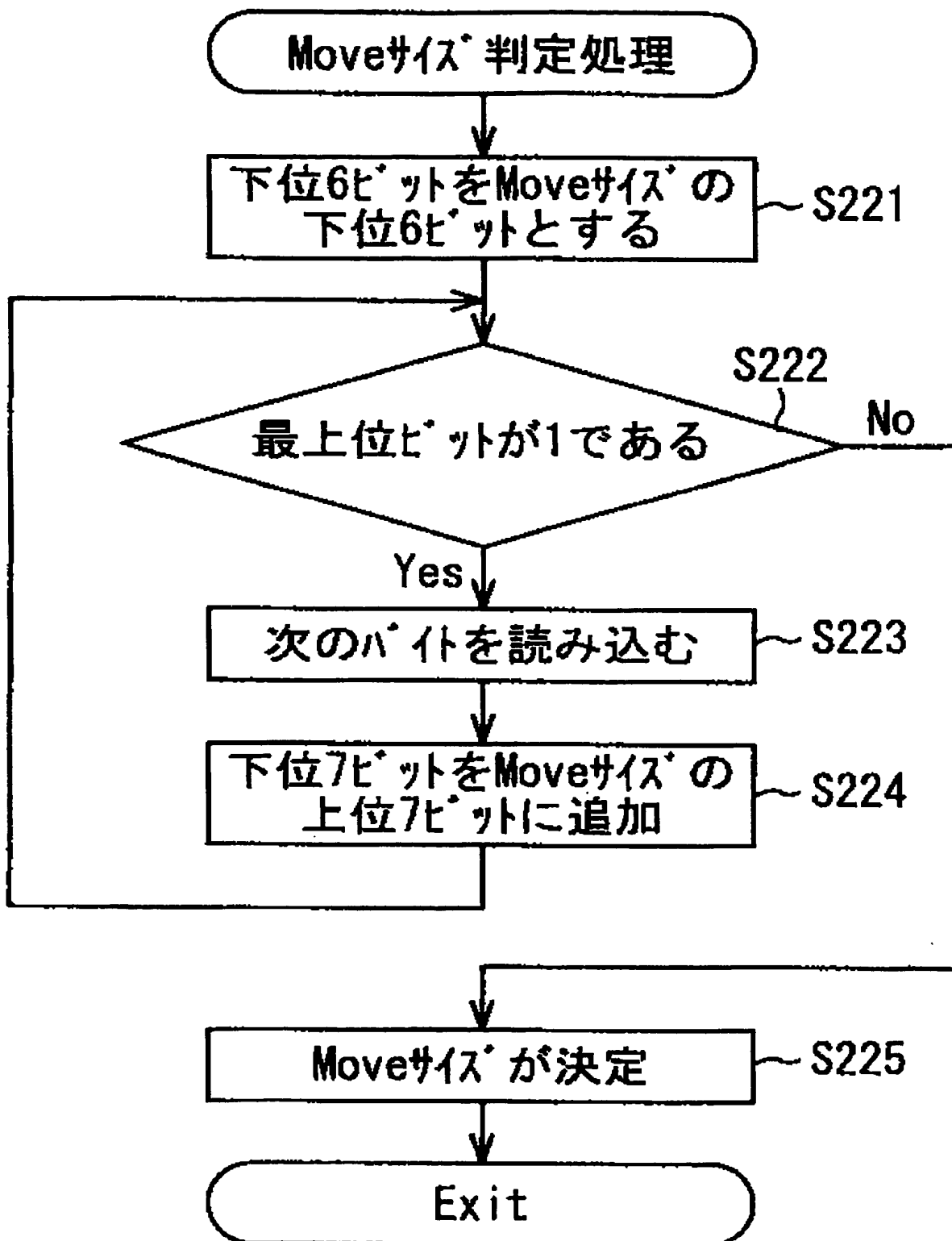


図 2 3

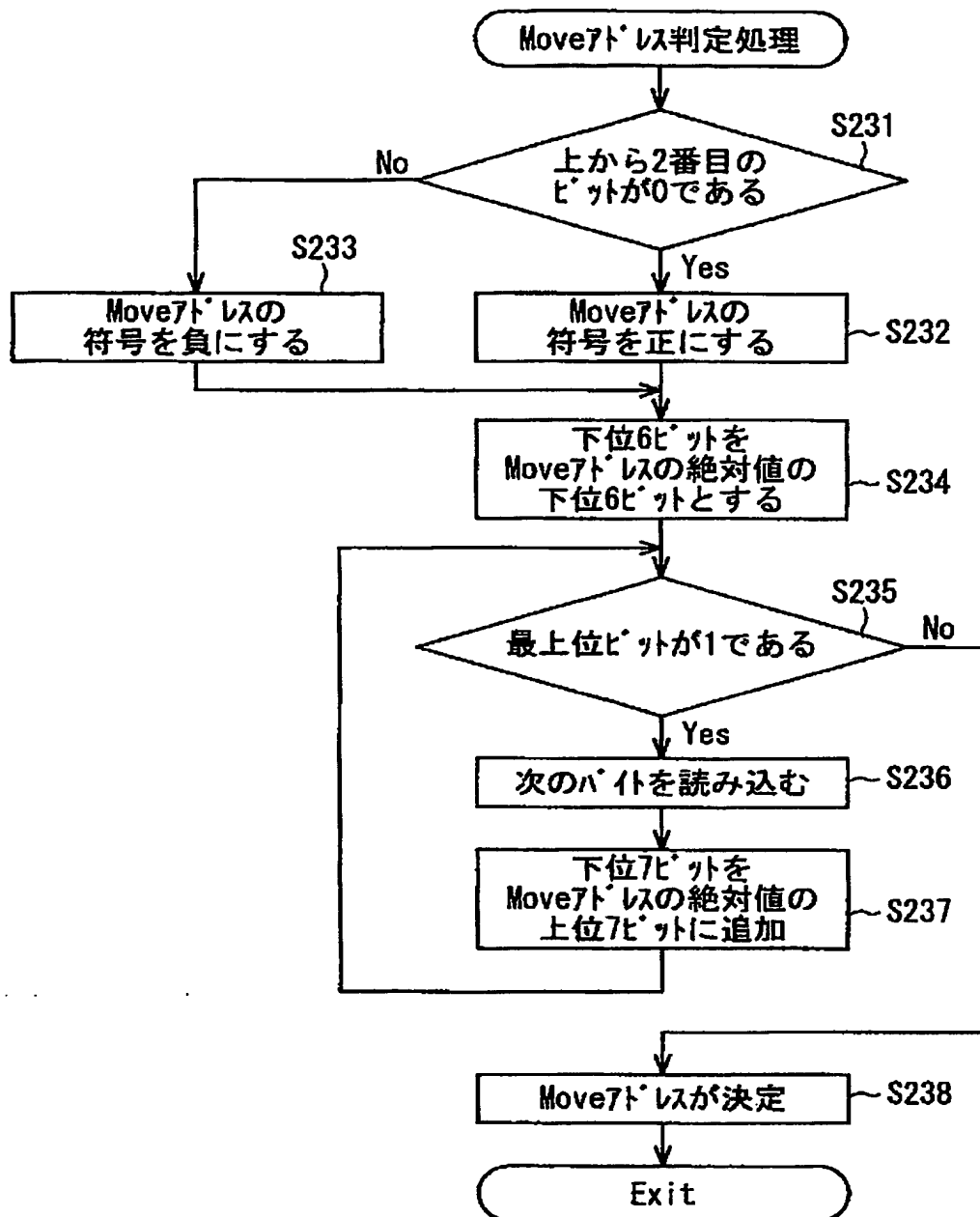


図 2 4

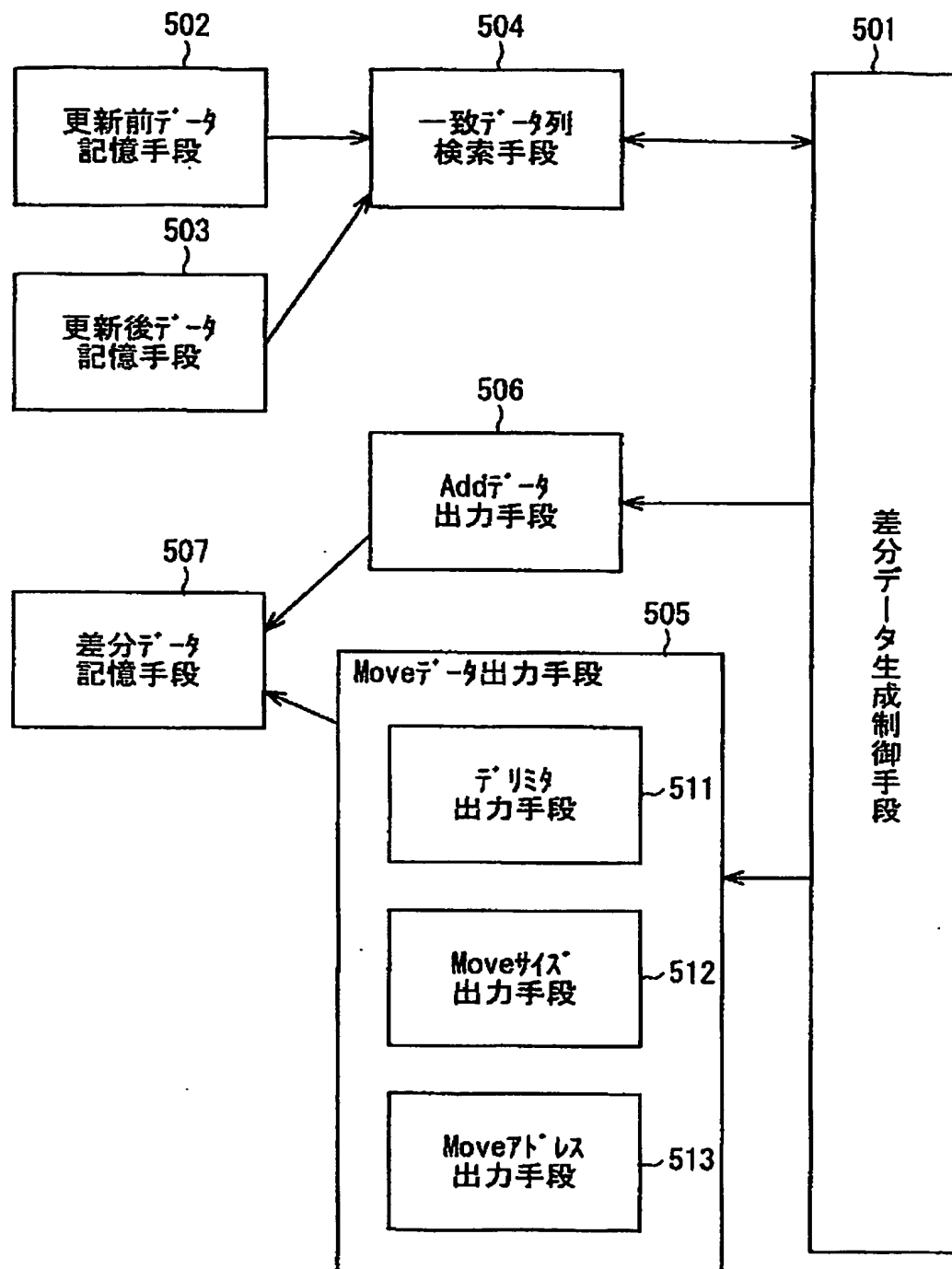
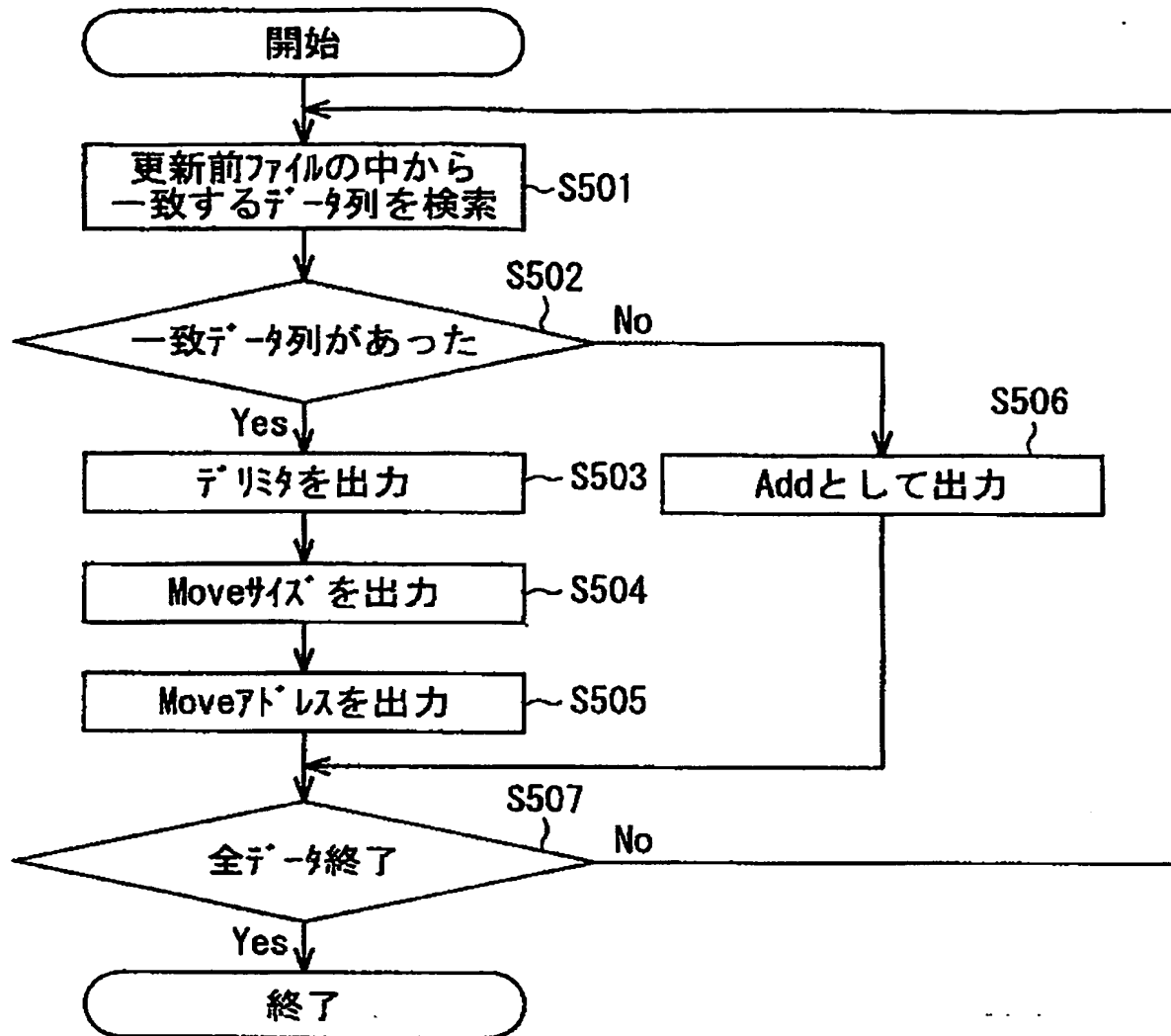


図 2 5



INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP03/13793

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

Int.Cl⁷ G06F12/00

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

Int.Cl⁷ G06F12/00, G06F9/06

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Jitsuyo Shinan Koho	1922-1996	Jitsuyo Shinan Toroku Koho	1996-2003
Kokai Jitsuyo Shinan Koho	1971-2003	Toroku Jitsuyo Shinan Koho	1994-2003

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
X	JP 8-255104 A (AT & T Corp.), 01 October, 1996 (01.10.96), Full text; Figs. 1 to 10	1-5, 8-11, 14-16, 22, 23, 28, 33
A	& CA 2161360 A & EP 717353 A & CN 1132372 A & SG 34329 A & BR 9505888 A	6, 7, 12, 13, 17-21, 24-27, 29-32
Y	JP 2002-132561 A (Fuji Xerox Co., Ltd.), 10 May, 2002 (10.05.02), Full text; Figs. 1 to 22 (Family: none)	1-33

☐ Further documents are listed in the continuation of Box C.

☐ See patent family annex.

* Special categories of cited documents:

"A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance

"E" earlier document but published on or after the international filing date

"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)

"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means

"P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

"I" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention

"X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone

"Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art

"&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search
28 November, 2003 (28.11.03)

Date of mailing of the international search report
09 December, 2003 (09.12.03)

Name and mailing address of the ISA/
Japanese Patent Office

Authorized officer

Facsimile No.

Telephone No.

A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC)) Int. Cl ⁷ G06F12/00			
B. 調査を行った分野 調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC)) Int. Cl ⁷ G06F12/00 G06F9/06			
最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの 日本国実用新案公報 1922-1996年 日本国公開実用新案公報 1971-2003年 日本国実用新案登録公報 1996-2003年 日本国登録実用新案公報 1994-2003年			
国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)			
C. 関連すると認められる文献			
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号	
X A	JP 8-255104 A (エイ・ティ・アンド・ティ・コーポ レーション) 1996. 10. 01, 全文, 図1-10 & CA 2161360 A & EP 717353 A & CN 1132372 A & SG 34329 A & BR 9505888 A	1-5, 8-11, 14-16, 22, 23, 28, 33 6, 7, 12, 13, 17-21, 24-27, 29-32	
<input checked="" type="checkbox"/> C欄の続きにも文献が列挙されている。 <input type="checkbox"/> パテントファミリーに関する別紙を参照。			
* 引用文献のカテゴリー 「A」 特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの 「E」 国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの 「L」 優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す) 「O」 口頭による開示、使用、展示等に言及する文献 「P」 国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願日の後に公表された文献 「T」 国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの 「X」 特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの 「Y」 特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの 「&」 同一パテントファミリー文献			
国際調査を完了した日 28. 11. 03		国際調査報告の発送日 09.12.03	
国際調査機関の名称及びあて先 日本国特許庁 (ISA/JP) 郵便番号100-8915 東京都千代田区霞が関三丁目4番3号		特許庁審査官 (権限のある職員) 廣瀬 文雄 電話番号 03-3581-1101 内線 3546	5B 8526

C (続き) . 関連すると認められる文献		
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
Y	JP 2002-132561 A (富士ゼロックス株式会社) 2002. 05. 10, 全文, 図1-22 (ファミリーなし)	1-33